## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-225168

(43)Date of publication of application: 17.08.1999

(51)Int.Cl.

H04L 12/56 G06F 13/00 HO4N 7/08 HO4N 7/081 HO4N 7/24

(21)Application number: 10-065581

(71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

(22)Date of filing:

16.03.1998

(72)Inventor: YAMAGUCHI TAKAO

**EITO MINORU** 

ARAKAWA HIROSHI

(30)Priority

Priority number: 09 62667

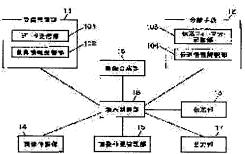
Priority date: 17.03.1997 Priority country: JP 09 90640 09.04.1997 JP 09179342 04.07.1997 JP 09226027 22.08.1997 JP 09226045 22.08.1997 JP 09332101 02.12.1997 JP

(54) VIDEO/AUDIO TRANSMITTER, VIDEO/AUDIO RECEIVER, DATA PROCESSING UNIT, DATA PROCESSING METHOD, WAVEFORM DATA TRANSMISSION METHOD, SYSTEM, WAVEFORM DATA RECEPTION METHOD, SYSTEM, AND MOVING IMAGE TRANSMISSION METHOD AND SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To dynamically change transmission format information.

SOLUTION: A video/audio transmitter-receiver is provided with a reception management section 11 that receives information including data and its transmission format information from a storage device and a communication channel, a separation section 12 that analyzes the received information and separates it, a transmission section 13 that sends information to the storage device and the communications channels, and an image expansion section 14 that expands image data. An image expansion management section 15 manages a processing state of the image expansion section 14 that expands at least one image or over. Then an image composite device consisting of an image composite section 16 that composites images based on the expanded information, of an output section 17 that outputs the result of composite, and of a terminal control section 18 that controls and manages each means composites a plurality of images simultaneously and copes with dynamic changes in transmission format information.



## (19)日本国特許庁 (JP)

(51) Int.Cl.<sup>6</sup>

## (12) 公開特許公報(A)

FΙ

### (11)特許出願公開番号

# 特開平11-225168

(43)公開日 平成11年(1999)8月17日

V/	MACCO THE . A	* 1
H 0 4 L 12/56		H04L 11/20 102A
G06F 13/00	351	G06F 13/00 351B
H 0 4 N 7/08		H 0 4 N 7/08 Z
7/081		7/13 Z
7/24		A
·		審査請求 未請求 請求項の数94 OL (全 51 頁
(21)出願番号	特膜平10-65581	(71) 出願人 000005821
		松下電器産業株式会社
(22)出顧日	平成10年(1998) 3月16日	大阪府門真市大字門真1006番地
		(72)発明者 山口 孝雄
(31)優先権主張番号	特願平9-62667	大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
(32)優先日	平 9 (1997) 3 月17日	産業株式会社内
(33)優先権主張国	日本(JP)	(72)発明者 栄藤 稔
(31)優先権主張番号	特願平9-90640	大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
(32)優先日	平9 (1997) 4月9日	産業株式会社内
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(72)発明者 荒川 博
(31)優先権主張番号	特廢平9-179342	大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
(32)優先日	平9 (1997) 7月4日	産業株式会社内
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(74)代理人 弁理士 松田 正道
		最終頁に続く

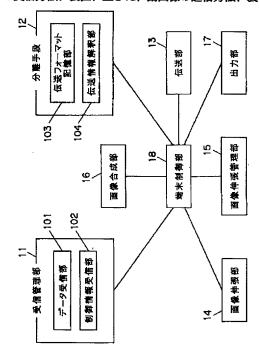
(54) 【発明の名称】 画像・音声送信装置、画像・音声受信装置、データ処理装置、及びデータ処理方法、並びに、波形データの送信方法、装置、及び波形データの受信方法、装置、並びに、動画像の送信方法、装

### (57)【要約】

【課題】伝送フォーマット情報の動的な変更は行えなかった。

識別記号

【解決手段】記憶装置や通信路から、データとその伝送フォーマット情報とを含む情報を受信する受信管理部11と、受信情報を解析し、分離する分離部12と、記憶装置や通信路へ情報を送信する伝送部13と、画像を伸長する画像伸長部14と、画像伸長管理部15は、少なくとも1つ以上の画像の伸長を行う前記画像伸長部14の処理状態を管理し、伸長された情報をもとに画像合成を行う画像合成部16と、合成結果を出力する出力部17と、これら各手段を制御、管理する端末制御部18から構成される画像合成装置により、同時に複数の画像の合成が行われ、又、伝送フォーマット情報の動的な変化に対応するととが出来る。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容、又はその内容を示す識別子を、伝送フォーマット情報として、前記伝送するデータの伝送路と同一の伝送路、又は、前記伝送路とは別の伝送路を用いて伝送する伝送手段を備え、

前記伝送されるデータは、画像データ及び/又は音声データであることを特徴とする画像・音声送信装置。

【請求項2】 前記伝送フォーマット情報が、前記データを管理するために前記データに付加されるデータ管理 10 情報と、前記データを伝送するためにデータに付加される伝送管理情報と、端末側の処理を制御するための情報の内、少なくとも一つの情報に含まれているととを特徴とする請求項1記載の画像・音声送信装置。

【請求項3】 前記データ管理情報、前記伝送管理情報、及び前記端末側の処理を制御するための情報の内、少なくとも一つが動的に変更されることを特徴とする請求項2記載の画像・音声送信装置。

【請求項4】 前記データは、複数のパケットに分割されており、

前記データ管理情報、又は前記伝送管理情報は、それら 分割された複数のパケットの先頭のパケットの他に、途 中のパケットにも付加されていることを特徴とする請求 項3記載の画像・音声送信装置。

【請求項5】 前記データに関する時間情報を、そのデータの再生時刻を示す情報として利用するか否かを示す 識別子が、前記伝送フォーマット情報に含まれていることを特徴とする請求項1記載の画像・音声送信装置。

【請求項6】 前記伝送フォーマット情報は、前記データの構造情報であり、

伝送されてきた前記データの構造情報を受信した受信装置により出力される受信可能である旨の信号が確認された後、前記伝送手段が、対応するデータを前記受信装置に伝送するととを特徴とする請求項1記載の画像・音声送信装置。

【請求項7】 前記伝送フォーマット情報は、(1)受信装置において時間的に後の段階で使用されることになるプログラム又はデータを識別する識別子と、(2)前記使用されることになる時点又は使用の有効期間を知るための情報として、フラグ、カウンタ、又はタイマーの 40うち少なくとも1つとを含むものであることを特徴とする請求項1に記載の画像・音声送信装置。

【請求項8】 前記使用されることになる時点は、伝送管理情報として伝送の順序関係を識別するための送信シリアル番号を用いることにより伝送されるか、又は、データとは別のパケットで伝送される、端末側の処理を制御するための情報として伝送されるものであることを特徴とする請求項7記載の画像・音声送信装置。

【請求項9】 前記伝送方法に関する及び/又は伝送す るかを、選択することが出来るとるデータの構造に関する内容と、その識別子とを複数種 50 15記載の画像・音声送信装置。

類格納する格納手段を備え、

前記識別子が、前記データ管理情報、前記伝送管理情報 又は前記端末側の処理を制御するための情報の内、少な くとも一つの情報の中に前記伝送フォーマット情報とし て含まれていることを特徴とする請求項2又は3記載の 画像・音声送信装置。

【請求項10】 前記伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容を複数種類格納する格納手段を備え、

が記内容が、前記データ管理情報、前記伝送管理情報又は前記端末側の処理を制御するための情報の内、少なくとも一つの情報の中に前記伝送フォーマット情報として含まれているととを特徴とする請求項2又は3記載の画像・音声送信装置。

【請求項11】 前記伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容の変更を行うか否かを示すデフォルト識別子が付加されていることを特徴とする請求項1、2又は3に記載の画像・音声送信装置。

【請求項12】 伝送される情報の予め決められた固定 20 長の領域、若しくは前記予め決められた位置に前記識別 子、又は、前記デフォルト識別子が付加されることを特 徴とする請求項9、10または11記載の画像・音声送 信装置。

【請求項13】 請求項1~12の何れか一つに記載の 画像・音声送信装置から送信されてくる前記伝送フォー マット情報を受信する受信手段と、

前記受信した伝送フォーマット情報を解釈する伝送情報解釈手段と、を備えたことを特徴とする画像・音声受信装置。

30 【請求項14】 前記伝送方法に関する及び/又は伝送 するデータの構造に関する内容と、その識別子とを複数 種類格納する格納手段を備え、

前記伝送フォーマット情報を解釈する際に、前記格納手 段に格納されている内容を利用することを特徴とする請 求項13記載の画像・音声受信装置。

【請求項15】 データ及び/又は制御情報を伝送する ための複数の論理的な伝送路の情報の多重化の開始・終 了を制御する情報多重化手段を備え、

前記情報多重化手段により多重化された前記データ及び /又は制御情報の他に、前記情報多重化手段による上記 多重化の開始・終了に関する制御内容を多重化制御情報 として送信するものであり、

前記データは、画像データ及び/又は音声データである ことを特徴とする画像・音声送信装置。

【請求項16】 前記多重化制御情報を、前記データ及び/又は制御情報より前に多重化せずに配置し伝送するか、又は、前記多重化制御情報を、前記データ及び/制御情報が伝送される伝送路とは別の伝送路により伝送するかを、選択することが出来ることを特徴とする請求項15記載の画像、辛恵学信は関

2

40

3

【請求項17】 請求項15に記載の画像・音声送信装置から送信されてくる前記多重化制御情報と、前記多重化された前記データ及び/又は制御情報とを受信する受信手段と、

前記多重化制御情報に基づいて、前記多重化された前記 データ及び/又は制御情報を分離する分離手段と、を備 えたことを特徴とする画像・音声受信装置。

【請求項18】 番組を視聴するための主視聴手段と、前記主視聴手段により視聴されている前記番組以外の番組の状況を周期的に検出する副視聴手段とを備え、

前記主視聴手段により視聴される前記番組が他の番組に 切り替えられた際に必要となるプログラム及び/又はデータをスムーズに処理できる様に前記検出を行うもので あり、

前記データは、画像データ及び/又は音声データである ことを特徴とする画像・音声受信装置。

【請求項19】 前記データの処理の優先度を示す情報のオフセット値を伝送することで、優先度の値を状況に応じて変化させることができることを特徴とする請求項1記載の画像・音声送信装置。

【請求項20】 過負荷状態の場合の処理の優先度に関する情報が予め付加されている、符号化された情報を受信する受信手段と、

前記受信手段により受信される前記情報の内で処理すべ きものか否かを選定する基準となる閾値を決定する優先 度決定手段とを備え、

前記受信した情報を出力すべき時期と処理開始からの経過時間とを、又は、前記受信した情報を復号すべき時期と処理開始からの経過時間とを比較し、その比較結果に基づいて、前記閾値を変化させるものであり、

前記符号化の対象として、画像データ及び/又は音声データを含むことを特徴とする画像・音声受信装置。

【請求項21】 伝送途中で紛失されたために、前記受信されなかった前記情報の再送が必要な場合、前記紛失されたものの中で再送要求すべきものか否かを選定する基準となる関値を決定する再送要求優先度決定手段を備え、

前記決定される閾値が、前記優先度決定手段が管理する 優先度、再送回数、情報の損失率、フレーム内符号化さ れたフレームの挿入間隔、及び優先度の粒度の内、少な くとも一つに基づいて決定されるものであるととを特徴 とする請求項20記載の画像・音声受信装置。

【請求項22】 伝送途中で紛失されたために、前記受信されなかった前記情報の再送要求があった場合、前記紛失されたものの中で再送すべきものか否かを選定する基準となる閾値を決定する再送優先度決定手段を備え、前記決定される閾値が、請求項20記載の画像・音声受信装置の前記優先度決定手段が管理する優先度、再送回数、情報の損失率、フレーム内符号化されたフレームの類1期隔。及び優先度の数度の内、小なくよう一つに其

づいて決定されるものであることを特徴とする画像・音 声送信装置。

【請求項23】 (1) 画像または音声の情報の目標転送レートを実際の転送レートの方が超える場合又は、

(2) 転送処理開始からの経過時間と、符号化された前記情報に付加されている、復号化されるべき若しくは出力されるべき時期とを比較した結果、送信バッファへの符号化された情報の書き込みが遅れていると判定した場合、

10 前記符号化された情報に付加されている優先度を用いて、前記情報の送信を間引いて行うことを特徴とする画像・音声送信装置。

【請求項24】 (1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、

前記時系列データが複数同時に存在する場合は、前記時 系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度とを併 20 用して処理を行うことを特徴とするデータ処理方法。

【請求項25】 (1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付手段と、

前記時系列データが複数同時に存在する場合は、前記時 系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度とを併 用して処理を行うデータ処理手段と、を備えたことを特 徴とするデータ処理装置。

【請求項26】 (1)音声または動画像などの時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし

前記時系列データ間優先度により、前記各時系列データ に対する処理能力を配分し、さらに前記各時系列データ について、配分された処理能力内に収まるように、前記 時系列データ内優先度に基づいて、適応的に前記時系列 データ内の区分されたデータの処理品質を劣化させるこ とを特徴とするデータ処理方法。

【請求項27】 (1)音声または動画像などの時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付手段と、

数、情報の損失率、フレーム内符号化されたフレームの 前記時系列データ間優先度により、前記各時系列データ 挿入間隔、及び優先度の粒度の内、少なくとも一つに基 50 に対する処理能力を配分し、さらに前記各時系列データ について、配分された処理能力内に収まるように、前記 時系列データ内優先度に基づいて、適応的に前記時系列 データ内の区分されたデータの処理品質を劣化させるデ ータ処理手段と、を備えたことを特徴とするデータ処理 装置。

【請求項28】 動画像に対する時系列データ内優先度が、動画像のフレーム単位で付加されており、前記フレーム単位の動画像が複数個のパケットに分割される場合、

単独の情報としてアクセス可能な前記動画像のフレーム 10 の先頭部分を伝送するパケットのヘッダ部のみに前記時 系列データ内優先度を付加することを特徴とするデータ 処理方法。

【請求項29】 動画像に対する時系列データ内優先度が、動画像のフレーム単位で付加されており、前記フレーム単位の動画像が複数個のパケットに分割される場合、

単独の情報としてアクセス可能な前記動画像のフレーム の先頭部分を伝送するパケットのヘッダ部のみに前記時 系列データ内優先度を付加することを特徴とするデータ 20 処理装置。

【請求項30】 前記時系列データ内優先度はパケットのヘッダ内に記述し、優先度処理を行うことを特徴とする請求項24、26、又は28のいずれかに記載のデータ処理方法。

【請求項31】 前記時系列データ内優先度はバケットのヘッダ内に記述し、優先度処理を行うことを特徴とする請求項25、27、又は29のいずれかに記載のデータ処理装置。

【請求項32】 前記時系列データ内優先度が表現でき 30 る値の範囲を可変にし、優先度処理を行うことを特徴とする請求項24、26、又は28のいずれかに記載のデータ処理方法。

【請求項33】 前記時系列データ内優先度が表現できる値の範囲を可変にし、優先度処理を行うことを特徴とする請求項25、27、又は29のいずれかに記載のデータ処理装置。

【請求項34】 音声または動画像などの時系列データ と、前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列デ ータ間優先度とを含むデータ系列を入力とし、

前記時系列データ間優先度を相対的な優先度の値又は、 絶対的な優先度の値として優先処理を行うことを特徴と するデータ処理方法。

【請求項35】 音声または動画像などの時系列データと、前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度とを含むデータ系列を入力とし、前記時系列データ間優先度を相対的な優先度の値又は、絶対的な優先度の値として優先処理を行うことを特徴とするデータ処理装置。

【請求項36】 音声または動画像などの時系列データ 50 徴とする請求項34または36記載のデータ処理方法。

を区分し、

前記時系列データと、前記区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、

前記時系列データ内優先度を相対的な優先度の値又は、 絶対的な優先度の値として優先処理を行うことを特徴と するデータ処理方法。

【請求項37】 音声または動画像などの時系列データを区分し、

前記時系列データと、前記区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、

前記時系列データ内優先度を相対的な優先度の値又は、 絶対的な優先度の値として優先処理を行うことを特徴と するデータ処理装置。

【請求項38】 音声または動画像などの時系列データ を区分し、

前記区分されたデータを符号化し、

絶対的な優先度の値である時系列データ内優先度を、前 記符号化された情報内に記述した、且つ、相対的な優先 度の値である時系列データ内優先度を、前記符号化され た情報から構成されるパケットのヘッダ部に記述したデ ータ系列を入力とし、

優先度処理を行うことを特徴とするデータ処理方法。 【請求項39】 音声または動画像などの時系列データ を区分し

前記区分されたデータを符号化し、

絶対的な優先度の値である時系列データ内優先度を、前 記符号化された情報内に記述した、且つ、相対的な優先 度の値である時系列データ内優先度を、前記符号化され た情報から構成されるパケットのヘッダ部に記述したデ ータ系列を入力とし、

優先度処理を行うことを特徴とするデータ処理装置。

【請求項40】 音声または動画像などの時系列データと、時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度とを含むデータ系列を入力とし、

1つ以上の前記時系列データ間優先度をTCP/IPの 論理チャンネルと対応付けて優先度処理を行うことを特 徴とするデータ処理方法。

40 【請求項41】 音声または動画像などの時系列データ と、時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ 間優先度とを含むデータ系列を入力とし、

1つ以上の前記時系列データ間優先度をTCP/IPの 論理チャンネルと対応付けて優先度処理を行うことを特 徴とするデータ処理装置。

【請求項42】 (1)前記時系列データ間優先度を蓄積して使用する際には相対的な優先度の値として、又、

(2)前記時系列データ間優先度を伝送する際には絶対 的な優先度の値として、前記優先度処理を行うことを特 数とする請求頂34または36記載のデータ処理方法

6

【請求項43】 (1)前記時系列データ間優先度を蓄 積して使用する際には、その時系列データ間優先度を相 対的な優先度の値として表現し、又、 (2) 前記時系列 データ間優先度を伝送する際には、その時系列データ間 優先度を絶対的な優先度の値として表現し、前記優先度 処理を行うこと特徴とする請求項35または37記載の データ処理装置。

【請求項44】 前記優先度の値を相対的な値として表 現するか、又は、絶対的な値として表現するかを識別子 により区別することを特徴とする請求項34または36 10 記載のデータ処理方法。

【請求項45】 前記優先度の値を相対的な値として表 現するか、又は、絶対的な値として表現するかを識別子 により区別することを特徴とする請求項35または37 記載のデータ処理装置。

【請求項46】 1つの時系列データが、複数のサブ時 系列データを含む場合、前記サブ時系列データ間の関係 記述を行うことにより、前記サブ時系列データの処理方 法の定義を行い、優先度処理を行うことを特徴とするデ ータ処理方法。

【請求項47】 1つの時系列データが、複数のサブ時 系列データを含む場合、前記サブ時系列データ間の関係 記述を行うことにより、前記サブ時系列データの処理方 法の定義を行い、優先度処理を行うことを特徴とするデ ータ処理装置。

【請求項48】 前記時系列データ間優先度、又は前記 時系列データ内優先度、又は前記時系列データ間の関係 記述の内、何れか一つに基づき、パケットの構成方法を 決定することを特徴とする請求項34、36、又は46 の何れか一つに記載のデータ処理方法。

【請求項49】 前記時系列データ間優先度、又は前記 時系列データ内優先度、又は前記時系列データ間の関係 記述の内、何れか一つに基づき、パケットの構成方法を 決定することを特徴とする請求項35、37、又は47 の何れか一つに記載のデータ処理装置。

【請求項50】 動画像のスライス構造をパケットの構 造に対応付けることで、再同期するためのリシンクマー カーを不要にすることを特徴とするデータ処理方法。

【請求項51】 動画像のスライス構造をバケットの構 カーを不要にすることを特徴とするデータ処理装置。

【請求項52】 音声または動画像の時系列データをパ ケットへ対応づける方法を、制御情報又は前記時系列デ ータとともに伝送することにより、前記パケットへの前 記時系列データの前記対応付けを定義することを特徴と するデータ処理装置。

【請求項53】 前記時系列データ内優先度又は、前記 時系列データ間優先度の高い情報を含むパケットに対し ては、高いエラープロテクションを施すことを特徴とす る請求項48記載のデータ処理方法。

【請求項54】 前記時系列データ内優先度又は、前記 時系列データ間優先度の高い情報を含むパケットに対し ては、高いエラープロテクションを施すことを特徴とす る請求項49記載のデータ処理装置。

【請求項55】 パケットに付加される優先度をパケッ ト優先度とし、

少なくとも前記時系列データ内優先度又は、前記時系列 データ間優先度のいずれかの値を前記パケット優先度に 対応させて、前記優先度処理を行うことを特徴とする請 求項34または36記載のデータ処理方法。

【請求項56】 パケットに付加される優先度をパケッ ト優先度とし、

少なくとも前記時系列データ内優先度又は、前記時系列 データ間優先度のいずれかの値を前記パケット優先度に 対応させて、前記優先度処理を行うことを特徴とする請 求項35または37記載のデータ処理装置。

【請求項57】 前記時系列データに対しては、前記時 系列データ内優先度又は前記時系列データ間優先度の値 として、文字又は制御情報よりも低い値を割り当てて、 20 前記優先度処理を行うことを特徴とする請求項34また は36記載のデータ処理方法。

【請求項58】 前記時系列データに対しては、前記時 系列データ内優先度又は前記時系列データ間優先度の値 として、文字又は制御情報よりも低い値を割り当てて、 前記優先度処理を行うことを特徴とする請求項35また は37記載のデータ処理装置。

【請求項59】 区分された時系列データと、その優先 度情報とを対にして逐次入力とし、

(1) 前記区分された時系列データの情報が損なわれた 30 場合は、その損なわれたデータの再送を要求するために 再送要求処理を行い、又、(2)前記区分された時系列 データが連続的に、又は高頻度で失われた場合は、優先 度の高いデータについてのみ前記再送要求処理を行うと とを特徴とするデータ処理方法。

【請求項60】 区分された時系列データと、その優先 度情報とを対にして逐次入力とし、

(1)前記区分された時系列データの情報が損なわれた 場合は、その損なわれたデータの再送を要求するために 再送要求処理を行い、又、(2)前記区分された時系列 造に対応付けることで、再同期するためのリシンクマー 40 データが連続的に、又は高頻度で失われた場合は、優先 度の高いデータについてのみ前記再送要求処理を行うと とを特徴とするデータ処理装置。

> 【請求項61】 区分された時系列データと、その優先 度情報とを対にして逐次出力とし、

> 前記区分された時系列データの伝送量に応じて、前記優 先度の高いデータを優先して伝送することを特徴とする データ処理方法。

> 【請求項62】 区分された時系列データと、その優先 度情報とを対にして逐次出力とし、

50 前記区分された時系列データの伝送量に応じて、前記優

先度の高いデータを優先して伝送することを特徴とする データ処理装置。

(a) 波形データの復号化処理を構 【請求項63】 成する複数の復号化処理単位を品質維持のための重要度 に応じて複数のグループに分け、各グループに属する復 号化処理単位に対応する符号化処理単位について実行回 数を計数し、

- (b) 所定期間の波形データの符号化完了時点で、前 記計数結果を受け取りデータ列に変換し、
- (c) 波形データの符号化結果である符号と前記デー タ列とを出力し、受信装置に、複数のグループ毎に各処 理単位の各実行回数を伝達することを特徴とする波形デ ータの送信方法。

【請求項64】 (a) 波形データの復号化処理を構 成する複数の復号化処理単位を品質維持のための重要度 に応じて複数のグループに分け、各グループに属する 復号化処理単位に対応する符号化処理単位について実行 回数を計数する計数手段と、

- (b) 所定期間の波形データの符号化完了時点で、前 記計数手段の計数結果を受け取りデータ列に変換する変 20 換手段と、
- (c) 波形データの符号化結果である符号と前記デー タ列とを出力する送信手段と、を備え、受信装置に、複 数のグループ毎に各処理単位の各実行回数を伝達すると とを特徴とする波形データの送信装置。

【請求項65】 波形データの復号化処理を構成する複 数の復号化処理単位を少なくとも一つ以上の必須処理と 少なくとも一つ以上の非必須処理(この処理を省いた場 合、波形劣化は生じるが波形の復号は可能な処理) に分 け、前記必須処理と前記非必須処理のそれぞれについ て、その実行回数を計数し、前記受信装置に、前記必須 処理と前記非必須処理との各処理単位の各実行回数を伝 達することを特徴とする請求項63記載の波形データの 送信方法。

【請求項66】 波形データの復号化処理を構成する複 数の復号化処理単位を少なくとも一つ以上の必須処理と 少なくとも一つ以上の非必須処理(この処理を省いた場 合、波形劣化は生じるが波形の復号は可能な処理)に分 け、前記必須処理と前記非必須処理のそれぞれについ て、その実行回数を計数する計数手段を備え、前記受信 装置に、前記必須処理と前記非必須処理との各処理単位 の各実行回数が伝達されることを特徴とする請求項64 記載の波形データの送信装置。

【請求項67】 前記波形データとして動画像を入力す ることを特徴とする請求項63記載の動画像の波形デー タの送信方法。

【請求項68】 前記波形データとして動画像を入力す ることを特徴とする請求項64記載の動画像の波形デー タの送信装置。

【請求項69】

から復号化される波形データの品質維持のための重要度 に応じて グループ分けされた 復号化処理の各処理単 位の実行回数とを含むデータ列を受信し、前記符号と前 記実行回数とを出力し、

- 前記符号を復号化し波形を得るまでの処理時間 (b) と前記データ列から得た前記各実行回数とを基に、各グ ループごとの各実行時間を推定し、
- (c) 前記実行回数と前記実行時間を用いて波形の復 号化に要する処理時間を予測し、前記処理時間が、前記 符号の受信に要した時間または受信開始から次の符号の 受信開始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えな い 各グループの各実行回数の削減数を、前記受信手段 の出力する各実行回数と前記推定手段の出力する各実行 時間とから算出し、推定した各実行時間に基き、復号化 に要する時間を予測し、前記指定時間内に復号化処理を 終えるように 各グループの各実行回数を減らすことを 特徴とする波形データの受信方法。

【請求項70】 (a) 波形データの符号と前記符号 から復号化される波形データの品質維持のための重要度 に応じて グループ分けされた 復号化処理の各処理単 位の実行回数とを含むデータ列を受信し、前記符号と 前記実行回数とを出力する受信手段と、

- (b) 前記符号を復号化し波形を得るまでの処理時間 と前記データ列から得た前記各実行回数とを基に、各グ ループごとの各実行時間を推定する 推定手段と、
- (c) 前記実行回数と前記実行時間を用いて波形の復 号化に要する処理時間を予測し、前記処理時間が、前記 符号の受信に要した時間または受信開始から次の符号の 受信開始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えな 30 いような各グループの各実行回数の削減数を、前記受信 手段の出力する各実行回数と前記推定手段の出力する各 実行時間とから算出する回数削減手段と、を備え、推定 した各実行時間に基き、復号化に要する時間を予測し、 前記指定時間内に復号化処理を終えるように 各グルー プの各実行回数を減らすことを特徴とする波形データの 受信装置。

【請求項71】 (a) 波形データの符号と復号化の 必須処理と非必須処理の各実行回数とを含むデータ列を 受信し、前記符号と前記実行回数とを出力し、

- (b) 前記符号を復号化し波形を得るまでの処理時間 と前記データ列から得た前記各実行回数とを基に、前記 必須処理と前記非必須処理の各実行時間を推定し、
- 前記実行回数と前記実行時間を用いて波形の復 号化に要する処理時間を予測し、前記処理時間が、前記 符号の受信に要した時間または受信開始から次の符号の 受信開始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えな いような 前記非必須処理の各実行回数の削減数を、前 記受信手段の出力する各実行回数と前記推定手段の出力 する各実行時間とから算出し、推定した各実行時間に基 (a) 波形データの符号と前記符号 50 き、復号化に要する時間を予測し、前記指定時間内に復

号化処理を終えるように前記非必須処理の実行回数を減らすことを特徴とする波形データの受信方法。

【請求項72】 (a) 波形データの符号と復号化の 必須処理と非必須処理の各実行回数とを含むデータ列を 受信し、前記符号と前記実行回数とを出力する受信手段 と、

(b) 前記符号を復号化し波形を得るまでの処理時間 と前記データ列から得た前記各実行回数とを基に、前記 必須処理と前記非必須処理の各実行時間を推定する推定 手段と、

(c) 前記実行回数と前記実行時間を用いて波形の復号化に要する処理時間を予測し、前記処理時間が、前記符号の受信に要した時間または受信開始から次の符号の受信開始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えないような前記非必須処理の各実行回数の削減数を、前記受信手段の出力する各実行回数と前記推定手段の出力する各実行時間とから算出する回数削減手段と、を備え、推定した各実行時間に基き、復号化に要する時間を予測し、前記指定時間内に復号化処理を終えるように前記非必須処理の実行回数を減らすことを特徴とする波形データの受信装置。

【請求項73】 前記波形データとして動画像を出力することを特徴とする請求項69記載の動画像の波形データの受信方法。

【請求項74】 前記波形データとして動画像を出力することを特徴とする請求項70の動画像の波形データの受信装置。

【請求項75】 (d)推定により求めた各グループの 各実行時間を出力する請求項69記載の動画像の波形デ ータの受信方法。

【請求項76】 (d)推定手段の求めた各グループの 各実行時間を出力することを特徴とする請求項70記載 の動画像の波形データの受信装置。

【請求項77】 (d) 各グループの各実行時間を含むデータ列を入力し、

(e) レートコントローラなどの指示により決まる符号長を伝送するのに必要な時間内に復号化を完了するための 各グループの各実行回数を、前記受信手段の各実行時間により算出することを特徴とする請求項63記載の波形データの送信方法。

【請求項78】 (d) 各グループの各実行時間から 構成されるデータ列を入力とする受信手段と、

(e) レートコントローラなどの指示により決まる符号を伝送するのに必要な時間内に復号化を完了するための 各グループの各実行回数を、前記受信手段の各実行時間により算出する決定手段と、を備えたことを特徴とする請求項64記載の波形データの送信装置。

【請求項79】 (d) 動画像の符号化に要する処理 時間と前記各実行回数とを基に、各グループの各実行時 間を推定し、 .2

(e) 前記実行時間を用い動画像符号化に要する処理時間を予測し、前記処理時間が、ユーザの指示として与えられるフレームレートにより決まる一枚の画像を処理するのに利用可能な時間を越えない各グループの各実行回数を算出することを特徴とする請求項67記載の動画像の波形データの送信方法。

【請求項80】 (d) 動画像の符号化に要する処理時間と計数手段の出力する各実行回数とを基に、各グループの各実行時間を推定する 推定手段と、

10 (e) 前記実行時間を用い動画像符号化に要する処理時間を予測し、前記処理時間が、ユーザの指示として与えられるフレームレートにより決まる一枚の画像を処理するのに利用可能な時間を越えない各グループの各実行回数を算出する決定手段と、を備えたことを特徴とする請求項68記載の動画像の波形データの送信装置。

【請求項81】 所定期間の波形データに相当する符号の生成完了時点で、前記計数結果と前記符号の長さとを受け取りデータ列に変換することを特徴とする請求項63記載の動画像の波形データの送信方法。

20 【請求項82】 所定期間の波形データに相当する符号 の生成完了時点で、前記計数手段の計数結果と前記符号 の長さとを受け取りデータ列に変換する変換手段を備え たことを特徴とする請求項63記載の動画像の波形デー タの送信装置。

【請求項83】 所定期間の波形データに相当する符号と前記符号から復号化される波形データの品質維持のための重要度に応じて グループ分けされた 復号化処理の各処理単位の実行回数と符号の長さとを含むデータ列を受信し、前記符号、実行回数、符号の長さを出力し、30 復号化に要する時間が、前記符号の長さと伝送速度から求まる符号の伝送時間を越えないように非必須処理の実行回数を減らすことを特徴とする請求項69記載の波形データの受信方法。

【請求項84】 所定期間の波形データに相当する符号と前記符号から復号化される波形データの品質維持のための重要度に応じて グループ分けされた 復号化処理の各処理単位の実行回数と符号の長さとを含むデータ列を受信し、前記符号、実行回数、符号の長さを出力する受信手段を備え、復号化に要する時間が、前記符号の長さと伝送速度から求まる 符号の伝送時間を越えないように非必須処理の実行回数を減らすことを特徴とする請求項70記載の波形データの受信装置。

【請求項85】 波形データの符号を受信し、波形を復 号化し、出力する波形データの受信方法において、

(a) 波形の復号化に要する処理時間が、前記符号の 受信に要した時間または受信開始から次の符号の受信開 始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えないよう に、復号化処理を構成する処理単位に対応する符号化処 理単位ごとに、今回の符号に含まれている符号化処理単 50 位より実行時間の短い処理単位を選択する指示を含むデ ータ列を構成し、

(b) 前記データ列を 送信し、前記指定時間内に復 号化処理を完了する符号を送信することを送信側に伝達 することを特徴とする波形データの受信方法。

13

【請求項86】 波形データの符号を受信し、波形を復 号化し、出力する波形データの受信装置において、

- (a) 波形の復号化に要する処理時間が、前記符号の 受信に要した時間または受信開始から次の符号の受信開 始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えないよう に、復号化処理を構成する処理単位に対応する符号化処 10 理単位どとに、今回の符号に含まれている符号化処理単 位より実行時間の短い処理単位を選択する指示を含むデ ータ列を構成する指示データ構成手段と、
- (b) 前記データ列を 送信する送信手段とを備え、 前記指定時間内に 復号化処理を完了する符号を送信す ることを送信側に伝達することを特徴とする波形データ の受信装置。

【請求項87】 波形を符号化し、前記符号を出力する 波形データの送信方法において、

- 符号化処理を構成する処理単位ごとの、選択す 20 べき処理単位の指示を含むデータ列を受信し、
- (b) 前記データ列から、前記指示を抽出し、前記指 示に基き指定された処理単位を用い、波形の符号化を実 行し、符号を出力することを特徴とする波形データの送 信方法。

【請求項88】 波形を符号化し、前記符号を出力する 波形データの送信装置において、

- (a) 符号化処理を構成する処理単位ごとの、選択す べき処理単位の指示を含むデータ列を受信する受信手段 と、
- (b) 前記データ列から、前記指示を抽出する抽出手 段とを備え、前記指示に基き指定された処理単位を用 い、波形の符号化を実行し、符号を出力することを特徴 とする波形データの送信装置。

【請求項89】 波形データの符号を受信し、波形を復 号化し、出力する波形データの受信方法において、

- (a) 波形の復号化処理を構成する処理単位ごとに、 その実行回数を計数し、
- (b) 前記実行回数と、波形の復号化に要した処理時 間とから各処理単位ごとの実行時間を推定し、
- (c) 波形の復号化に要する処理時間が、前記符号の 受信に要した時間または受信開始から次の符号の受信開 始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えないよう に、復号化処理を構成する処理単位に対応する符号化処 理単位ごとに、今回の符号に含まれている符号化処理単 位より実行時間の短い処理単位を選択する指示を含むデ ータ列を構成し、
- (d) 前記データ列を送信し、

前記指定時間内に 復号化処理を完了する符号を送信す ることを送信方法に伝達することを特徴とする波形デー 50 べき処理の指示を含むデータ列を受信し、

タの受信方法。

【請求項90】 波形データの符号を受信し、波形を復 号化し、出力する波形データの受信装置において、

- (a) 波形の復号化処理を構成する処理単位ごとに、 その実行回数を計数する計数手段と、
- (b) 前記実行回数と、波形の復号化に要した処理時 間とから各処理単位ごとの実行時間を推定する推定手段 と、
- (c) 波形の復号化に要する処理時間が、前記符号の 受信に要した時間または受信開始から次の符号の受信開 始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えないよう に、復号化処理を構成する処理単位に対応する符号化処 理単位ごとに、今回の符号に含まれている符号化処理単 位より実行時間の短い処理単位を選択する指示を含むデ ータ列を構成する 指示データ構成手段と、
- (d) 前記データ列を 送信する送信手段とを備え 前記指定時間内に 復号化処理を完了する符号を送信す ることを送信側に伝達することを特徴とする波形データ の受信装置。
- 【請求項91】 動画像の符号を受信し、動画像を復号 化し、出力する動画像の受信方法において、
  - (a) 動画像の復号化に要する処理時間が、前記符号 の受信に要する時間または受信開始から次の符号の受信 開始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えないよ うに、

動画像の符号化にて使用する動き補償方式を、今回の符 号に含まれている動き補償処理より実行時間の短い動き 補償処理で、置き替える指示を含むデータ列を構成し、

- (b) 前記データ列を送信し、
- 30 前記指定時間内に 復号化処理を完了する符号を送信す ることを送信側に伝達することを特徴とする動画像の波 形データの受信方法。

【請求項92】 動画像の符号を受信し、動画像を復号 化し、出力する動画像の受信装置において、

- (a) 動画像の復号化に要する処理時間が、前記符号 の受信に要する時間または受信開始から次の符号の受信 開始までの時間(これを指定時間と呼ぶ)を越えないよ うに、
- 動画像の符号化にて使用する動き補償方式を、今回の符 40 号に含まれている動き補償処理より実行時間の短い動き 補償処理で、置き替える指示を含むデータ列を構成する 指示データ構成手段と、
  - (b) 前記データ列を 送信する送信手段とを備え、 前記指定時間内に 復号化処理を完了する符号を送信す ることを送信側に伝達することを特徴とする動画像の受 信装置。

【請求項93】 動画像を符号化し、前記符号を出力す る 動画像の送信方法において、

(a) 復号化処理を構成する動き補償処理の、選択す

(b) 前記データ列から、前記指示を抽出し、 前記指示に基き指定された動き補償処理を用い、動画像 の符号化を実行し、符号を出力することを特徴とする動 画像の送信方法。

【請求項94】 動画像を符号化し、前記符号を出力する 動画像の送信装置において、

- (a) 復号化処理を構成する動き補償処理の、選択すべき処理の指示を含むデータ列を受信する受信手段と、
- (b) 前記データ列から、前記指示を抽出する抽出手段とを備え、

前記指示に基き指定された動き補償処理を用い、動画像 の符号化を実行し、符号を出力することを特徴とする動 画像の送信装置。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、画像・音声送信装置、画像・音声受信装置、データ処理装置、及びデータ処理方法、並びに、波形データの送信方法、装置、及び波形データの受信方法、装置、並びに、動画像の送信方法、装置、及び動画像の受信方法、装置に関する。 【0002】

【従来の技術】従来より、自分が居る空間の風景の画像中から、例えば人物画像を抽出し、その画像と相手側から送られてきた人物画像と予め記憶されている相手側と共通的に表示する仮想的な空間の画像と重畳して表示することにより、相手が自分の前にいるという実在感を充足し、臨場感のある映像通信を目指したものがある(特公平4-24914号公報)。

【0003】特に、従来の技術では画像合成を行うための高速化、メモリーを低減する方法に関する発明が行わ 30れている(例えば、特公平5-46592号公報:画像合成装置)。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】この様な従来の技術では、2次元の静止画や3次元のCGデータを合成する画像合成を利用した通信システムが提案されていたが、複数の動画や音声を同時に合成して表示させるシステムの実現方法について、下記の観点からの具体的な議論が行われていなかった。

【0005】即ち、(A1)一つあるいは二つ以上の現 40 実の伝送路上においてソフト的に構築される複数の論理 的な伝送路を用いて、データと制御情報(データとは別のパケットで伝送される、端末側の処理を制御するための情報)とが独立して伝送される環境下での画像や音声の伝送(通信と放送)及び、その制御方法、(A2)送信すべき画像や音声のデータに付加するヘッダ情報(本発明のデータ管理情報に対応)の動的な変更方法、(A3)送信のために付加するヘッダ情報(本発明の伝送管理情報に対応)の動的な変更方法、(A4)複数の論理的な伝送路を動的に多重化、分離して情報の伝送を行ち 50

方法、(A5)プログラムやデータの読み込み、立ち上 げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法、及び(A6) ザッピングを考慮した画像や音声の伝送方法等の観点か らの具体的な議論が行われていなかったという課題があ

【0006】一方、従来より、ネットワークへの伝送量を動的に調整する方法としては、エンコードの方式を変更する方式や、映像のフレームタイプに応じて、フレーム単位でデータを廃棄する方式が提案されている(秦泉10 寺(じんぜんじ)浩史、田尻哲男、分散適応型VODシステムの一検討、D-81、電子情報通信学会システムソサイエティ(1995))。

【0007】エンコーダ側で処理量を調整する方式としては、処理時間拘束のもとで画質の高い映像を提供できる動的演算量スケーラブルアルゴリズムが提案されている(大迫 史典、矢島 由幸、小寺 博、渡辺 裕、島村和典:動的演算量スケーラブルアルゴリズムによるソフトウェア画像符号化、電子情報通信学会論文誌 D-2, Vol.80-D-2, No.2, pp.444-458(1997).)。

20 【0008】また、動画と音声の同期再生を実現した例としては、MPEG1/MPEG2のシステムがある。
【0009】この様な従来の技術における、(B1)従来方式の映像のフレームタイプに応じて映像を廃棄する方式では、扱える情報の粒度が、単一のストリーム内であるため、複数のビデオストリームや複数のオーディオストリームの取り扱いや、編集者の意図を反映させて、重要なシーンカットを重点的にオーディオとともに同期再生をさせることは困難であるという課題があった。

(B2)また、MPEG1/MPEG2では、ハードウェアでの実現が前提であるため、デコーダは与えられたビットストリームをすべてデコードできることが前提となる。したがって、デコーダの処理能力を超えた場合の対応方法が不定となる課題が有る。

【0010】又一方、従来、動画像の伝送においては、H. 261(ITU-T Recommendation H. 261-Video codec for audiovisual services at px 64)などの方式を用いたものがあり、これまで、ハードウェアにより実装されていた。このため、ハードウェア設計時に、必要な性能の上限を考慮しているため指定時間以内に復号化処理を完了できないという場合は、生じなかった。

【0011】なお、ことで、指定時間とは、一枚の画像を符号化したビットストリームの伝送に要する時間である。この時間内に復号化できないと、超過した時間が遅延となり、これが蓄積して大きくなると、送信側から受信側までの遅延が大きくなりテレビ電話としての使用に適しなくなる。このような状況は避けねばならない。

理情報に対応)の動的な変更方法、(A4)複数の論理 【0012】また、通信相手が規格外のビットストリー 的な伝送路を動的に多重化、分離して情報の伝送を行う 50 ムを生成しているために復号化処理を指定時間内に完了 できない場合には、動画像の伝送ができないという課題があった。

【0013】上記の課題は、動画像だけではなく、音声 データにおいても発生する課題である。

【0014】ところが近年、インタネットやISDNの普及という形でパーソナルコンピュータ(PC)でのネットワーク環境が整備された結果、伝送速度が速くなり、PCとネットワークを利用した動画像の伝送が可能になってきた。ユーザからの動画像伝送に対する要求も、とみに高まってきている。また、CPU性能の向上 10により、ソフトウェアによる動画像の復号化が充分可能となってきている。

【0015】しかしながら、パーソナルコンピュータにおいては同じソフトウェアを、CPU、バス幅、アクセラレータの有無など、装置構成の異なるコンピュータで実行可能であるため、必要な性能の上限を予め考慮することが困難であり、指定時間内に画像を復号化できない場合が生じる。

【0016】また、受信装置の処理能力を越える長さの動画像の符号化データが伝送された場合には指定時間内 20の符号化が不可能となる。

【0017】課題(C1):指定時間内に画像を復号化し、遅延を小さく抑える。

【0018】また、この課題1の解決手段として、例えば、本発明の請求項C1記載の波形データとして動画像を入力する場合、又は本発明の請求項C7記載の波形データとして動画像を出力する場合であれば、伝送されたビットストリームのうち一部を使用しないため、伝送路の実質使用効率が悪い、という問題が残る場合もある。また、符号化方式によっては、前回の復号画像をもとに 30今回の復号画像を生成するものがあるが(Pビクチャなど)、上記のような課題1の解決手段では、前回の復号画像を完全に復元しない場合があるため、画質劣化が、時間とともに波及的に大きくなるという問題もある。

【0019】課題(C2):課題1解決手段では、伝送路の実質使用効率が悪い。また、画質劣化が波及する。

【0020】また、ソフトウェアによる実装では、一回 する時間性の符号化処理に要する時間で画像のフレームレートが決まるため、ユーザの指定したフレームレートが計算機の ト情報に急処理限界を越えた場合には、指定に応えることができな 40 置である。かった。 【0030

【0021】課題(C3): ユーザの指示したフレームレートが、計算機の処理限界を越えると指定に応えられない。

【0022】本発明は、上記第1の従来技術の(A1) ~ (A6)の課題を考慮し、それらの課題の少なくとも何れか一つを解決する画像・音声送信装置、画像・音声受信装置、データ処理装置、及びデータ処理方法を提供することを目的とする。

【0023】又、本発明は、上記第2の従来技術の(B 50 する識別子と、(2)前記使用されることになる時点又

1)~(B2)の課題を考慮し、それらの課題の少なく

とも何れか一つを解決するデータ処理装置、及びデータ 処理方法を提供することを目的とする。

【0024】又、本発明は、上記最後の従来技術の(C1)~(C3)の課題を考慮し、それらの課題の少なくとも何れか一つを解決する波形データの送信方法、装置、及び波形データの受信方法、装置、並びに、動画像の送信方法、装置、及び動画像の受信方法、装置を提供することを目的とする。

[0025]

【課題を解決するための手段】請求項1記載の本発明は、伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容、又はその内容を示す識別子を、伝送フォーマット情報として、前記伝送するデータの伝送路と同一の伝送路、又は、前記伝送路とは別の伝送路を用いて伝送する伝送手段を備え、前記伝送されるデータは、画像データ及び/又は音声データである画像・音声送信装置である。

【0026】請求項2記載の本発明は、前記伝送フォーマット情報が、前記データを管理するために前記データに付加されるデータ管理情報と、前記データを伝送するためにデータに付加される伝送管理情報と、端末側の処理を制御するための情報の内、少なくとも一つの情報に含まれている請求項1記載の画像・音声送信装置である。

【0027】請求項3記載の本発明は、前記データ管理情報、前記伝送管理情報、及び前記端末側の処理を制御するための情報の内、少なくとも一つが動的に変更される請求項2記載の画像・音声送信装置である。

【0028】請求項4記載の本発明は、前記データは、 複数のパケットに分割されており、前記データ管理情報、又は前記伝送管理情報は、それら分割された複数の パケットの先頭のパケットの他に、途中のパケットにも 付加されている請求項3記載の画像・音声送信装置である。

【0029】請求項5記載の本発明は、前記データに関する時間情報を、そのデータの再生時刻を示す情報として利用するか否かを示す識別子が、前記伝送フォーマット情報に含まれている請求項1記載の画像・音声送信装置である。

【0030】請求項6記載の本発明は、前記伝送フォーマット情報は、前記データの構造情報であり、伝送されてきた前記データの構造情報を受信した受信装置により出力される受信可能である旨の信号が確認された後、前記伝送手段が、対応するデータを前記受信装置に伝送する請求項1記載の画像・音声送信装置である。

【0031】請求項7記載の本発明は、前記伝送フォーマット情報は、(1)受信装置において時間的に後の段階で使用されるととになるプログラム又はデータを識別する識別子と (2)前記使用されるととになる時点▽

20

20

は使用の有効期間を知るための情報として、フラグ、カ ウンタ、又はタイマーのうち少なくとも1つとを含むも のである請求項1に記載の画像・音声送信装置である。 【0032】請求項8記載の本発明は、前記使用される ことになる時点は、伝送管理情報として伝送の順序関係 を識別するための送信シリアル番号を用いることにより 伝送されるか、又は、データとは別のバケットで伝送さ れる、端末側の処理を制御するための情報として伝送さ れるものである請求項7記載の画像・音声送信装置であ

【0033】請求項9記載の本発明は、前記伝送方法に 関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容 と、その識別子とを複数種類格納する格納手段を備え、 前記識別子が、前記データ管理情報、前記伝送管理情報 又は前記端末側の処理を制御するための情報の内、少な くとも一つの情報の中に前記伝送フォーマット情報とし て含まれている請求項2又は3記載の画像・音声送信装 置である。

【0034】請求項10記載の本発明は、前記伝送方法 に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容 を複数種類格納する格納手段を備え、前記内容が、前記 データ管理情報、前記伝送管理情報又は前記端末側の処 理を制御するための情報の内、少なくとも一つの情報の 中に前記伝送フォーマット情報として含まれている請求 項2又は3記載の画像・音声送信装置である。

【0035】請求項11記載の本発明は、前記伝送方法 に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容 の変更を行うか否かを示すデフォルト識別子が付加され ている請求項1、2又は3に記載の画像・音声送信装置 である。

【0036】請求項12記載の本発明は、伝送される情 報の予め決められた固定長の領域、若しくは前記予め決 められた位置に前記識別子、又は、前記デフォルト識別 子が付加される請求項9、10または11記載の画像・ 音声送信装置である。

【0037】請求項13記載の本発明は、請求項1~1 2の何れか一つに記載の画像・音声送信装置から送信さ れてくる前記伝送フォーマット情報を受信する受信手段 と、前記受信した伝送フォーマット情報を解釈する伝送 情報解釈手段とを備えた画像・音声受信装置である。

【0038】請求項14記載の本発明は、前記伝送方法 に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容 と、その識別子とを複数種類格納する格納手段を備え、 前記伝送フォーマット情報を解釈する際に、前記格納手 段に格納されている内容を利用する請求項13記載の画 像・音声受信装置である。

【0039】請求項15記載の本発明は、データ及び/ 又は制御情報を伝送するための複数の論理的な伝送路の 情報の多重化の開始・終了を制御する情報多重化手段を 備え、前記情報多重化手段により多重化された前記デー 50 タ及び/又は制御情報の他に、前記情報多重化手段によ る上記多重化の開始・終了に関する制御内容を多重化制 御情報として送信するものであり、前記データは、画像 データ及び/又は音声データである画像・音声送信装置 である。

【0040】請求項16記載の本発明は、前記多重化制 御情報を、前記データ及び/又は制御情報より前に多重 化せずに配置し伝送するか、又は、前記多重化制御情報 を、前記データ及び/制御情報が伝送される伝送路とは 別の伝送路により伝送するかを、選択することが出来る 請求項15記載の画像・音声送信装置である。

【0041】請求項17記載の本発明は、請求項15に 記載の画像・音声送信装置から送信されてくる前記多重 化制御情報と、前記多重化された前記データ及び/又は 制御情報とを受信する受信手段と、前記多重化制御情報 に基づいて、前記多重化された前記データ及び/又は制 御情報を分離する分離手段とを備えた画像・音声受信装 置である。

【0042】請求項18記載の本発明は、番組を視聴す るための主視聴手段と、前記主視聴手段により視聴され ている前記番組以外の番組の状況を周期的に検出する副 視聴手段とを備え、前記主視聴手段により視聴される前 記番組が他の番組に切り替えられた際に必要となるプロ グラム及び/又はデータをスムーズに処理できる様に前 記検出を行うものであり、前記データは、画像データ及 び/又は音声データである画像・音声受信装置である。 【0043】請求項19記載の本発明は、前記データの 処理の優先度を示す情報のオフセット値を伝送すること で、優先度の値を状況に応じて変化させることができる 30 請求項1記載の画像・音声送信装置である。

【0044】請求項20記載の本発明は、過負荷状態の 場合の処理の優先度に関する情報が予め付加されてい る、符号化された情報を受信する受信手段と、前記受信 手段により受信される前記情報の内で処理すべきものか 否かを選定する基準となる閾値を決定する優先度決定手 段とを備え、前記受信した情報を出力すべき時期と処理 開始からの経過時間とを、又は、前記受信した情報を復 号すべき時期と処理開始からの経過時間とを比較し、そ の比較結果に基づいて、前記閾値を変化させるものであ 40 り、前記符号化の対象として、画像データ及び/又は音 声データを含む画像・音声受信装置である。

【0045】請求項21記載の本発明は、伝送途中で紛 失されたために、前記受信されなかった前記情報の再送 が必要な場合、前記紛失されたものの中で再送要求すべ きものか否かを選定する基準となる閾値を決定する再送 要求優先度決定手段を備え、前記決定される閾値が、前 記優先度決定手段が管理する優先度、再送回数、情報の 損失率、フレーム内符号化されたフレームの挿入間隔、 及び優先度の粒度の内、少なくとも一つに基づいて決定 されるものである請求項20記載の画像・音声受信装置 である。

【0046】請求項22記載の本発明は、伝送途中で紛失されたために、前記受信されなかった前記情報の再送要求があった場合、前記紛失されたものの中で再送すべきものか否かを選定する基準となる関値を決定する再送優先度決定手段を備え、前記決定される関値が、請求項20記載の画像・音声受信装置の前記優先度決定手段が管理する優先度、再送回数、情報の損失率、フレーム内符号化されたフレームの挿入間隔、及び優先度の粒度の内、少なくとも一つに基づいて決定されるものである画10像・音声送信装置である。

【0047】請求項23記載の本発明は、(1)画像または音声の情報の目標転送レートを実際の転送レートの方が超える場合又は、(2)転送処理開始からの経過時間と、符号化された前記情報に付加されている、復号化されるべき若しくは出力されるべき時期とを比較した結果、送信バッファへの符号化された情報の書き込みが遅れていると判定した場合、前記符号化された情報に付加されている優先度を用いて、前記情報の送信を間引いて行う画像・音声送信装置である。

【0048】請求項25記載の本発明は、(1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、

(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付手段と、前記時系列データが複数同時に存在する場合は、前記時系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度とを併用して処理を行うデータ処理手段とを備えたデータ処理装置である。

【0049】請求項27記載の本発明は、(1)音声ま 30 たは動画像などの時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、

(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付手段と、前記時系列データ間優先度により、前記各時系列データに対する処理能力を配分し、さらに前記各時系列データについて、配分された処理能力内に収まるように、前記時系列データ内優先度に基づいて、適応的に前記時系列データ内の区分されたデータの処理品質を劣化させるデータ処理手段とを備えたデータ処理装置である。

【0050】請求項29記載の本発明は、動画像に対する時系列データ内優先度が、動画像のフレーム単位で付加されており、前記フレーム単位の動画像が複数個のパケットに分割される場合、単独の情報としてアクセス可能な前記動画像のフレームの先頭部分を伝送するパケットのヘッダ部のみに前記時系列データ内優先度を付加するデータ処理装置である。

【0051】請求項31記載の本発明は、前記時系列デ 伝送し、この実行Eータ内優先度はパケットのヘッダ内に記述し、優先度処 50 る時間を推定する。

22

理を行う請求項25、27、又は29のいずれかに記載 のデータ処理装置である。

【0052】請求項33記載の本発明は、前記時系列データ内優先度が表現できる値の範囲を可変にし、優先度処理を行うことを特徴とする請求項25、27、又は29のいずれかに記載のデータ処理装置。

【0053】請求項34記載の本発明は、音声または動画像などの時系列データと、前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度とを含むデータ系列を入力とし、前記時系列データ間優先度を相対的な優先度の値又は、絶対的な優先度の値として優先処理を行うデータ処理方法である。

【0054】請求項36記載の本発明は、音声または動画像などの時系列データを区分し、前記時系列データと、前記区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、前記時系列データ内優先度を相対的な優先度の値又は、絶対的な優先度の値として優先処理を行うデータ処理方法である。

20 【0055】又、課題(C1)を解決するために本発明は、請求項63記載の波形データの送信方法において、例えば、波形データとして動画像を入力することを特徴し、また、請求項69記載の波形データの受信方法において、例えば、波形データとして動画像を出力することを特徴とするものである。

【0056】また、課題(C2)を解決するために本発明は、請求項69記載の波形データの受信方法において、例えば、(d) 推定により求めた各グループの各実行時間を出力することを特徴とし、また、請求項63記載の波形データの送信方法において、例えば、(d) 各グループの各実行時間から構成されるデータ列を入

力し、(e) レートコントローラなどの指示により決まる符号長を伝送するのに必要な時間内に復号化を完了するための 各グループの各実行回数を、前記受信手段の各実行時間により算出することを特徴とするものである。

【0057】また、課題(C3)を解決するために本発明は、請求項67の波形データの送信方法において、例えば、(d) 動画像の符号化に要する処理時間と計数手段の出力する各実行回数とを基に、各グループの各実行時間を推定し、(e) 前記実行時間を用い動画像符号化に要する処理時間を予測し、前記処理時間が、ユーザの指示として与えられるフレームレートにより決まる一枚の画像を処理するのに利用可能な時間を越えない各グループの各実行回数を算出することを特徴とするものである。

【0058】本発明は上記の構成により、必須処理と非必須処理のそれぞれの実行回数を求め、これを受信側に 伝送し、この実行回数と復号化時間により各処理に要す ろ時間を推定する

【0059】との各処理の推定時間に基づき 復号化に 要する時間が指定時間を下回るように非必須処理の各実 行回数を削減することで、復号化処理の時間を指定時間 以下に抑え、遅延を小さく保つことができる。

【0060】尚、課題(C1)を解決する発明として、 主に請求項67、請求項73があげられる。

【0061】また、受信側で推定した 必須処理と非必 須処理の各実行時間を送信側に伝送し、送信側にて、各 実行時間をもとに各実行回数を決定することにより、復 号化処理の実行時間を指定時間以下となるようにでき

【0062】尚、課題(C2)を解決する発明として、 主に請求項75,請求項77があげられる。

【0063】また、必須処理と非必須処理の各実行時間 を推定し、各実行時間及び ユーザの指示したフレー ムレートにより決まるユーザ指定時間をもとに各実行回 数を決定することにより、符号化処理の推定実行時間 を、ユーザ指定時間以下となるようにできる。尚、課題 (C3)を解決する発明として、主に請求項79があげ られる。

[0064]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につい て図面を参照しながら説明する。

【0065】尚、ととで述べる実施の形態は、主に、上 述した課題(A1)~(A6)の何れかを解決するもの

【0066】本発明で使用する「画像」としては、静止 画と動画の両方を含む。また、対象とする画像は、コン ピュータ・グラフィックス (CG) のような2次元画像 とワイヤーフレーム・モデルから構成されるような3次 30 合成、表示する構成であってもよい。 元の画像データであってもよい。

【0067】図1は、本発明の実施の形態における画像 音声送受信装置の概略構成図である。

【0068】同図において、情報を受信する受信管理部 11と情報を送信する伝送部13は、同軸ケーブル、C ATV、LAN、モデム等の情報を伝送する手段であ る。通信環境としては、インターネットのように、多重 化手段を意識せずに複数の論理的な伝送路が利用できる 通信環境であってもよいし、アナログ電話や衛星放送の ように多重化手段を意識しなければならない通信環境で あってもよい。

【0069】また、端末の接続形態としては、TV電話 やTV会議システムのように端末間で双方向で映像や音 声を送受信する形態や、衛星放送やCATV、インター ネット上での放送型の映像や音声放送の形態が挙げられ る。本発明では、とのような端末の接続形態について考 慮している。

【0070】図1に示す分離部12は受信情報を解析 し、データと制御情報を分離する手段である。具体的に は、送信のためにデータに付加された送信用のヘッダ情 50 環境(インターネット・プロファイル)であってもよい

報とデータとを分解したり、データ自身に付加されたデ ータ制御用のヘッダとデータの中身を分解するための手 段である。画像伸張部14は受信した画像を伸張する手 段である。たとえば、H. 261、H. 263、MPE G1/2、JPEGといった標準化された動画や静止画 の圧縮画像であってもよいし、そうでなくてもよい。

【0071】図1に示す画像伸張管理部15は画像の伸 張状態を監視する手段である。たとえば、画像の伸張状 態を監視することで、受信バッファがオーバーフローを 10 起こしそうになった場合に、画像の伸張を行わずに、受 信バッファを空読みし、画像の伸張ができる状態になっ た時点から、画像の伸張を再開させることができる。

【0072】又、同図において、画像合成部16は、伸 張された画像を合成する手段である。合成方法に関して は、JAVA、VRML、MHEGといったスクリプト 言語で、画像と画像の構造情報(表示位置と表示時間

(表示期間を含めてもよい))、画像同士のグルーピン グの方法、画像の表示のレイヤ(深さ)、そして、オブ ジェクトID(後述するSSRC)と、これらの属性の 20 関係を記述することによって画像の合成方法が定義でき る。合成方法を記述したスクリプトはネットワークやロ ーカルの記憶装置から入出する。

【0073】又、出力部17は、画像の合成結果を出力 するディスプレイやプリンターなどである。端末制御部 18はこれら各部を制御する手段である。なお、画像の 代わりに音声を伸張する構成であっても(画像伸張部を 音声伸張部に、画像伸張管理部を音声伸張管理部に、画 像合成部を音声合成部に変更することで対応できる)、 画像と音声の両方を伸張し、時間的に同期を保ちながら

【0074】さらに、画像を圧縮する画像圧縮部、画像 圧縮部を管理する画像圧縮管理部、音声を圧縮する音声 圧縮部、音声圧縮部を管理する音声圧縮管理部を備える ことにより、画像や音声の伝送も可能になる。

【0075】図2は受信管理部と分離部とを示す図であ

【0076】図1に示した受信管理部11にデータを受 信するデータ受信部101とデータを制御するための制 御情報を受信する制御情報受信部102と、分離部12 40 に伝送内容を解釈するための伝送構造(詳細は後述す る) について記憶する伝送フォーマット記憶部103 と、伝送フォーマット記憶部103に記憶された伝送構 造に基づき伝送内容を解釈する伝送情報解釈部104で 各部を構成することで、データと制御情報を独立して受 信することが可能になるので、例えば、受信しながらの 受信画像や音声の削除や移動が容易になる。

【0077】前述したが、受信管理部11が対象とする 通信環境としては、インターネットのように、多重化手 段を意識せずに複数の論理的な伝送路が利用できる通信

し、アナログ電話や衛星放送のように多重化手段を意識 しなければならない通信環境(Rawプロファイル)で あってもよい。しかし、利用者から見れば、論理的な伝 送路(ロジカルチャンネル)が複数個用意されている通 信環境を前提としている(たとえば、TCP/IPが使 える通信環境では「通信ポート」と呼ばれる表現が一般 に使われる)。

【0078】また、図2に示すように、受信管理部11 が受信する情報としては1種類以上のデータ用の伝送路 と、伝送するデータを制御するための制御用の論理的な 伝送路を1種類以上を想定している。データ伝送用の伝 送路を複数用意し、データ制御用の伝送路を1本だけ用 意してもよい。また、H. 323でも利用されているR TP/RTCPのように、データ伝送毎にデータ制御用 の伝送路を用意してもよい。さらに、UDPを使った放 送を考慮した場合、単一の通信ボート(マルチキャスト アドレス)を使った通信形態であってもよい。

【0079】図3は、複数の論理的な伝送路を用いて画 像や音声の伝送、制御する方法について説明する図であ る。伝送するデータ自身をES(エレメンタリー・スト 20 リーム)と呼び、ESとしては、画像であれば1フレー ム分の画像情報や1フレームよりも小さいGOB単位や マクロブロック単位の画像情報であってもよい。

【0080】音声であれば、利用者が決めた固定長の長 さであってよい。また、伝送するデータに付加するデー タ制御用のヘッダ情報をAL(アダプテーション・レイ ヤ情報)と呼ぶ。AL情報としては、データの処理可能 な開始位置であるかどうかを示す情報、データの再生時 刻を示す情報、データの処理の優先度を示す情報などが あげられる。本発明のデータ管理情報は、AL情報に対 30 応する。なお、本発明で用いられるESとALはMPE G1/2で定義されている内容と必ずしも合致しなくて もよい。

【0081】データの処理可能な開始位置であるかどう かを示す情報は、具体的には2種類の情報があげられ る。1つはランダムアクセスのためのフラグであり、例 えば、画像ならイントラフレーム(Iピクチャ)といっ たように前後のデータに関係なく単独に読みとって再生 できることを示すための情報である。2つ目としては、 単に単独で読みとりが可能であることを示すためのフラ グとして、アクセスフラグが定義できる。たとえば、画 像ならばGOB単位やマクロブロック単位の画像の先頭 であることを示す情報である。従って、アクセスフラグ がなければデータの途中である。必ずしもデータの処理 可能な開始位置であるかどうかを示す情報としてランダ ムアクセスのフラグと、アクセスフラグの両方が必要で はない。

【0082】TV会議システムのようなリアルタイム通 信では両方のフラグを付加しなくても問題が起こらない 場合もあるし、編集を簡単に行えるようにするためには 50 た優先度を対応づける優先度付加手段を送信端末装置に

ランダムアクセスフラグは必要である。フラグが必要で あるか、必要な場合でもどのフラグが必要かを通信路を 介してデータ転送前に決定しておいてもよい。

【0083】データの再生時刻を示す情報は、画像と音 声の再生される時の時間同期の情報を示し、MEPG1 **/2ではPTS(プレゼンテーション・タイムスタン** プ)と呼ばれる。TV会議システムのようなリアルタイ ム通信では通常、時間同期に関しては考慮されていない ため、必ずしも再生時刻を意味する情報は必要ない。必 要な情報としては、エンコードされたフレームの時間間 隔になるかもしれない。

【0084】時間間隔を受信側で調整させることによっ て、フレーム間隔の大きな変動は防げるが、再生間隔を 調整させることで遅延になる可能性もある。従って、エ ンコードのフレーム間隔を示す時間情報も必要ないと判 断できる場合もある。

【0085】データの再生時刻を示す情報は、PTSを 意味するのか、フレーム間隔を意味するのか、データの 再生時刻をデータ自身には付加しないということを通信 路を介してデータ転送前に決定して受信端末に通知し て、決定されたデータ管理情報とともにデータを伝送し てもよい。

【0086】データの処理の優先度を示す情報は、受信 端末の負荷やネットワークの負荷によって処理もしくは 伝送できない場合に、データの処理を中止させたり、伝 送を取りやめることによって受信端末の負荷やネットワ ークの負荷を低減させることができる。

【0087】受信端末では画像伸張管理部15で、ネッ トワークでは、中継の端末やルータなどで処理すること ができる。優先度の表現方法としては数値による表現や フラグであってもよい。なお、データの処理の優先度を 示す情報のオフセット値を制御情報、もしくはデータと ともにデータ管理情報(ALの情報)として伝送すると とで、受信端末の負荷やネットワークの負荷の急激な変 動に対して、あらかじめ画像や音声に割り当てている優 先度にオフセット値を加えることで、システムの動作状 況に応じた動的な優先度の設定が可能になる。

【0088】さらに、スクランブルの有無、コピーライ トの有無、オリジナルかコピーかを識別するための情報 をデータとは別に、データの識別子(SSRC)ととも に制御情報として送信することで、中継ノードでのスク ランブルの解除などが容易になる。

【0089】なお、データの処理の優先度を示す情報 は、複数のビデオやオーディオのフレームの集合から構 成されるストリーム単位で付加してもよいし、ビデオや オーディオのフレーム単位に付加してもよい。

【0090】H. 263やG. 723などの符号化方法 で、符号化された情報の過負荷時の処理の優先度を予め 決められた基準で決定し、符号化された情報と決定され 備える(図54参照)。

【0091】図54は、映像と音声に優先度を付加する 優先度付加手段5201について説明する図である。

【0092】即ち、同図に示す様に、符号化された映像 と音声の各データ(それぞれ映像符号化手段5202と 音声符号化手段5203が処理する) に対して、予め決 められた規則に基づき優先度を付加する。優先度を付加 する規則は、優先度付加規則5204に規則が格納され ている。規則とは、「フレーム(フレーム内符号化され た映像フレーム)は、Pフレーム(フレーム間符号化さ れた映像フレーム)よりも高い優先度付加するという規 則や、映像は音声よりも低い優先度を付加するという規 則である。また、この規則は利用者の指示により動的に 変更しても良い。

【0093】優先度を付加する対象となるものは、たと えば、画像であればシーンチェンジ、編集者や利用者が 指示した画像フレームやストリーム、音声であれば、有 音区間と無音区間である。

【0094】過負荷時の処理の優先度を定義する画像や 付加する方法と符号化時にビデオやオーディオの符号化 されたビットストリームのヘッダに埋め込む方法が考え られる。前者は、復号せずに優先度に関する情報が得る ことが可能であり、後者はシステムに依存せずにビット ストリーム単体で独立に扱うことが可能である。

【0095】通信ヘッダに優先度情報を付加する場合、 1つの画像フレーム(たとえば、フレーム内符号化され たIフレーム、フレーム間符号化されたP、Bフレー ム)が複数個の送信パケットに分割される場合、画像で あれば単独の情報としてアクセス可能な画像フレームの 30 先頭部分を伝送する通信ヘッダのみに優先度を付加する (同一の画像フレーム内で優先度が等しい場合、次のア クセス可能な画像フレームの先頭が現れるまで、優先度 は変わらないものとすればよい)。

【0096】なお、用途に合わせて、優先度が表現でき る値の範囲(たとえば、時間情報を16ビットで表現す るとか、32ビットで表現するとか)を可変にして、制 御情報でコンフィグレーションできるようにしてもよ

【0097】また、復号化装置では、受信された種々の 40 符号化された情報の過負荷時の優先度に従って、処理の 方法を決定する優先度決定手段を受信端末装置に備える (図55参照)。

【0098】図55は、映像と音声に付加された優先度 を解釈し、復号処理の可否を決定する優先度決定手段5 301について説明する図である。

【0099】即ち、同図に示す様に、優先度は映像、音 声毎のストリーム毎に付加される優先度、映像もしくは 音声のフレーム毎に付加される優先度である。これらの 優先度はそれぞれ独立に用いてもよいし、フレーム優先

度とストリーム優先度とを対応付けて用いてもよい。優 先度決定手段5301は、これら優先度に応じて復号す べきストリームやフレームを決定する。

28

【0100】端末での過負荷時の処理の優先度を決定す る2種類の優先度を用いて、デコード処理を行なう。 【0101】すなわち、映像、音声といったビットスト リーム間の相対的優先度を定義するストリーム優先度 (Stream Priority; 時系列間優先度)と、同一ストリ ーム内の映像フレームといった復号処理単位間の相対的 10 優先度を定義するフレーム優先度(Frame Priority;時 系列内優先度)を定義する(図30)。

【0102】前者のストリーム優先度により複数のビデ

オやオーディオの取り扱いが可能になる。後者のフレー

ム優先度により映像のシーンチェンジや編集者の意図に 応じて、同一のフレーム内符号化された映像フレーム (Iフレーム) でも異なる優先度の付加が可能になる。 【0103】なお、ストリーム優先度を、画像や音声の 符号化もしくは復号化処理のオペレーティング・システ ム(OS)での割り当て時間もしく処理の優先度に対応 音声フレーム単位の優先度の付加方法は、通信ヘッダへ 20 付けて管理することで、OSレベルでの処理時間の管理 が可能となる。たとえば、マイクロソフト社のWind ows95/NTでは5段階のOSレベルでの優先度の 定義ができる。符号化、復号化の手段をソフトウェアで スレッドの単位で実現した場合、処理対象となるストリ ームのストリーム優先度から、各スレッドに割り当てる OSレベルでの優先度を決定することができる。

> 【0104】ここで述べた、フレーム優先度とストリー ム優先度は、伝送媒体やデータ記録媒体へ適用が可能で ある。例えば、伝送するパケットの優先度をアクセスユ ニット優先度(Access Unit Priori ty)と定義すると、Access Unit Pri ority=Stream Priority-Fra me Priorityといった、フレーム優先度と、 ストリーム優先度の関係式から、パケットの伝送に関す る優先度、若しくは、端末による過負荷時の処理の優先 度を決定することが出来る。

> 【0105】又、データ記録媒体としてフロッピーディ スク、光ディスクなどを用いて行うことができる。ま た、記録媒体はこれに限らず、ICカード、ROMカセ ット等、プログラムを記録できるものであれば同様に実 施することができる。さらに、データの中継を行うルー タやゲートウェイといった画像や音声の中継装置を対象 としてもよい。

【0106】具体的な優先度に関する利用方法として は、受信端末が過負荷である場合に、処理すべき符号化 された情報の優先度の閾値を決定する優先度決定手段を 画像伸長管理部や音声伸長管理部に具備し、表示される べき時刻(PTS)と現在までの処理開始からの経過時 刻もしくは、復号されるべき時刻(DTS)と現在まで 50 の処理開始からの経過時刻を比較し、比較結果により処

理すべき符号化された情報の優先度の閾値を変化させる (関値を変化させるための情報としては、 [ フレームの 挿入間隔、優先度の粒度を参考にしてもよい)。

【0107】図25(a)に示す例では、エンコード時 には、取り込まれたQCIF、CIFのサイズの画像を エンコーダ(H. 263)により、エンコードを行い、 エンコードされた情報とともに、復号する時刻(DT S)、画像を表示する時刻を示すタイムスタンプ(PT S)、過負荷時の処理の順序を示す優先度情報(CG D. Computational Graceful Degradation)、フレームタイプ(SN)、 シーケンス番号を出力する。

【0108】また、図25 (b) に示す例では、音声も マイクを通して録音され、エンコーダ(G.721)に より、エンコードを行い、エンコードされた情報ととも に、復号する時刻(DTS)、音声を再生する時刻を示 すタイムスタンプ (PTS)、優先度情報 (CGD)、 シーケンス番号(SN)を出力する。

【0109】デコード時には、図26に示す様に、画像 と音声は、それぞれ別々のバッファに渡され、画像と音 声はそれぞれのDTS(復号時刻)と現在の処理開始か らの経過時刻とを比較して、DTSの方が遅れていなけ れば、画像と音声はそれぞれのデコーダ(H. 263、 G. 721) に渡される。

【0110】図27の例では、エンコーダでの過負荷時 の優先度の付加方法について記している。画像はIフレ ーム(フレーム内符号化された画像フレーム)は優先度 が「0」と「1」で高い優先度を割り当てている(数字 が小さいほど優先度が低い)。Pフレームは優先度が 「2」で I フレームよりも低い優先度を割り当ててい る。 I フレームは、2 段階の優先度を割り当てているた め、デコードする端末の負荷が高い場合、優先度が 「0」の「フレームのみを再生するといったことができ る。なお、優先度の付加方法に応じて、Iフレームの挿 入間隔を調整する必要がある。図28の例は、過負荷時 の受信端末での優先度の決定方法について記した図であ る。廃棄するフレームの優先度をcutOffPriorityよりも 大きいと設定する。つまり、すべての画像フレームを処 理の対象とする。画像フレームに付加される優先度の最 大値は端末接続時に送信側から受信側へ通知することに 40 より、あらかじめ知ることができる(ステップ10 1).

【0111】DTSと現在の処理開始からの経過時間を 比較して、経過時間の方が大きい場合(復号処理が間に 合っていない場合)、処理対象とすべき画像、音声の優 先度の閾値を引き下げ、処理を間引く (ステップ10 2)、逆に処理開始からの経過時間の方が小さい場合 (復号処理が間に合っている場合)は、処理できる対象 の画像や音声を増やすために、優先度の閾値を引き上げ る(ステップ103)。

【0112】1つ前の画像フレームがPフレームでスキ ップされているならば処理は行わない。そうでなけれ ば、画像フレーム(もしくは音声のフレーム)の優先度 に優先度のオフセット値を付加し、優先度の閾値と比較 し、閾値をこえていなければ、デコーダに復号すべきデ ータを渡す(ステップ104)。

【0113】なお、優先度のオフセットは、マシンの性 能をあらかじめ調べ、受信端末へオフセットを通知して おくという使い方(利用者が受信端末で指示してもよ 10 い)、複数のビデオとサウンドストリームのストリーム 単位の優先度を変更するという使い方(例えば、一番後 ろの背景はオフセット値をあげて処理を間引くようにす る)ができる。

【0114】マルチストリームを対象とする場合、スト リーム毎の優先度を付加し、画像や音声のデコードのス キップの判定してもよい。加えて、リアルタイム通信に おいてもH. 263のTR (テンポラリーリファレン ス)をDTSと同様にして取り扱い利用することで、端 末でのデコード処理が進んでいるか、遅れているかを判 定でき、上記で述べた同様のスキップ処理を実現すると とができる。

【0115】図29は先のアルゴリズムを実装して、優 先度の時間変化を調べたものである。

【0116】同図では、映像フレームに付加される優先 度の変化を示している。この優先度は端末が過負荷であ る際の復号の可否を決定するための優先度であり、各フ レーム毎に付加される。優先度は値が小さいほど優先度 が高い。同図の例では0が最も優先度が高い。優先度の 閾値が3であるとき、3よりも大きな値が付加されてい る優先度のフレームは復号されずに廃棄され、3以下の 値が付加されている優先度が付加されているフレームは 復号される。優先度による選択的なフレームの廃棄を行 うことで、端末の負荷を押さえることが可能である。こ の優先度の閾値は、現在の処理時刻と各フレームに付加 される復号処理時間(DTS)との関係から動的に決定 してもよい。本手法は映像フレームだけでなく、音声に 対しても同様な要領で適用が可能である。

【0117】インターネットのような伝送路を考えた場 合、伝送途中で紛失した符号化された情報の再送が必要 な場合、再送すべき符号化された情報の優先度の閾値を 決定する再送要求優先度決定部を受信管理部に備え、優 先度決定部が管理する優先度や、再送回数、情報の損失 率、フレーム内符号化されたフレームの挿入間隔、優先 度の粒度(たとえば、5段階の優先度など)の情報をも とに、再送要求すべき符号化された情報に付加された優 先度の閾値を決定することで、受信端末で必要とする画 像や音声のみを再送要求することができる。再送回数や 情報の損失率が大きければ、再送すべき対象とする情報 の優先度を引き上げて、再送や損失率を低下させる必要 50 がある。また、優先度決定部で使用されている優先度を

異なり、識別する手段が必要である。

知ることで、処理対象外の情報の伝送をなくすことがで きる。

【0118】送信側端末に関しては、送信端末の情報の 目標転送レートよりも実際の転送レートが超える場合 や、送信バッファへの符号化された情報の書き込みが、 現在までの転送処理開始からの経過時刻と符号化された 情報に付加されている復号もしくは表示される時刻とを 比較して、送信バッファへの情報の書き込みが遅れてい る場合、符号化された情報に付加され、受信端末の優先 度決定部で利用される端末が過負荷時の優先度を用い て、情報の送信を間引くことで、目標レートにあった画 像や音声の伝送が可能となる。また、送信側端末でも受 信側端末で行っているような過負荷時の処理のスキップ 機能を導入することで送信側端末の過負荷による破綻を 押さえることができる。

【0119】上記で説明したALの情報を必要に応じ て、必要な情報だけを伝送できるようにすることによっ て、アナログ電話回線のような狭帯域の通信路には伝送 情報量を調節できるので有効である。実現方法として は、送信側端末でデータ自身に付加するデータ管理情報 20 を予めデータ送信前に決定し、受信端末に使用するデー タ管理情報を制御情報(たとえば、ランダムアクセスフ ラグだけを使用するとか)として通知するとともに、受 信側端末では得られた制御情報をもとに、前記伝送フォ ーマット記憶部103で記憶する伝送構造に関する情報 (どのALの情報を使用するか表している)を書き換え ることにより、送信側で使用するALの情報(データ管 理情報)の組み替えが可能になる(図19~図20参 照)。

【0120】図4は、送信すべき画像や音声のデータに 30 付加するヘッダ情報の動的な変更方法について説明する 図である。図の例では、伝送すべきデータ(ES)をデ ータ片に分解し、得られたデータ片に、データの順序関 係を示すための識別情報(シーケンス番号)と、データ 片の処理可能な開始位置であるかどうかを示す情報 (マ ーカービット)と、データ片の転送に関する時間情報 (タイムスタンプ) とを、本発明の伝送管理情報に対応 するものとして、通信ヘッダの形でデータ片に付加して いる。

【0121】具体的な例としては、RTP( Real TransferProtocol, RF C1889)では上記のシーケンス番号、マーカービッ ト、タイムスタンプ、オブジェクトID(SSRCと呼 ばれている)、バージョン番号などの情報を通信ヘッダ として使用している。ヘッダ情報の項目の拡張は可能で あるが、上記の項目は固定の項目として必ず付加され る。しかし、複数の異なる符号化の画像や音声を複数、 同時に伝送する通信環境で、TV電話のようにリアルタ イム通信とビデオ・オン・デマンドのように蓄積メディ アの伝送が混在する場合、通信ヘッダの持つ意味合いが 50 の処理の優先度を付加することによって、データ処理の

【0122】例えば、タイムスタンプの情報は、MPE G1/2の場合は前述したように再生時刻であるPTS を示すが、H. 261やH. 263ではエンコードされ た時間間隔を表す。しかし、H. 263を音声と同期を とって処理を行いたい場合、タイムスタンブがPTSの 情報であることを示す必要がある。なぜならば、H. 2 63の場合、タイムスタンプの情報は、エンコードされ たフレーム間の時間間隔を示すのであって、1枚目のフ 10 レームのタイムスタンプはランダムであるとRTPで定 義されているからである。

【0123】そこで、(a) タイムスタンプがPTSで あるかないかを示すフラグを通信ヘッダ情報(通信ヘッ ダの拡張が必要になる)もしくは、(b) H. 263や H. 261のペイロードのヘッダ情報(つまり、ALの 情報)として付加する必要がある(との場合、ペイロー ド情報の拡張が必要になる)。

【0124】RTPのヘッダ情報として、データ片の処 理可能な開始位置であるかどうかを示す情報であるマー カビットが付加されているが、ALの情報としても前述 したように、データに対してアクセスできる開始時点で あることを示すアクセスフラグ、ランダムにデータに対 してアクセスすることができることを示すランダムアク セスフラグを持たせたい場合がある。重複して、通信へ ッダに持たせるのは効率が悪くなるため、ALのフラグ を通信ヘッダで用意しているフラグで代用させる方法も 考えられる。

【0125】(c)ALにフラグを付加せずに通信ヘッ ダに付加しているヘッダでALのフラグを代用させると とを示すフラグを通信ヘッダに新たに設けるか、通信へ ッダのマーカービットはALのものと同じであると定義 することで、問題は解決される(ALに持たせるよりも 解釈が早くできことが期待できる)。つまり、マーカー ビットがALのフラグと同じ意味を持つかどうかを示す フラグである。この場合、通信ヘッダの改良もしくは、 拡張領域に記述することが考えられる。

【0126】逆に、(d) 通信ヘッダのマーカビットの 意味をALに少なくともランダムアクセスフラグもしく は、アクセスフラグのいずれかが存在することを意味す るように解釈するようにしてもよい。この場合、従来と は解釈の意味が変わったことを知るには通信ヘッダのバ ージョン番号で対応できる。これ以外に、単純な方法と しては、通信ヘッダもしくはALのヘッダにのみアクセ スフラグやランダムアクセスフラグを設ければ処理は簡 単である(前者の場合、フラグを両方とも設ける場合も 考えられるが、通信ヘッダの新たな拡張が必要にな る)。

【0127】データ処理の優先度を示す情報をALの情 報として付加することは述べたが、通信ヘッダにデータ

と重複していても考慮しない方法でもよい。これらに関 してはこれまでに示した内容に相当する。RTPは既に

優先度の処理の判定がネットワーク上においてもデータの中身を解釈せずに行うことが可能となる。なお、IPv6の場合、RTPのレベルより下位のレイヤーで付加することが可能である。

【0128】RTPの通信ヘッダにデータの処理の有効期間を示すためのタイマーもしくはカウンタを付加することで、伝送されてくるパケットのある状態変化がどのように変化しているかを判断することができる。たとえば、必要となるデコーダソフトウェアが、アクセス速度の遅い記憶装置に記憶されている場合、デコーダが必要10になるという情報と、タイマーやカウンターにより、いつの時点で必要になるかが判断することが可能になる。この場合、用途によってはALの情報にタイマーやカウンター、データの処理の優先度の情報は不要である。

【0129】図5(a)〜図5(b)、と図6(a)〜図6(d)は、AL情報の付加方法について説明する図である。

【0130】図5(a)に示した様に、ALを伝送すべきデータの先頭にのみ付加するか、あるいは、図5

(b) に示した様に、伝送すべきデータ(ES)を1つ 20 以上のデータ片に分解した後のデータ片のそれぞれに付加するかを通知する制御情報を、受信端末へ送付することにより伝送情報の取り扱い粒度を選択できるようにすることが可能になる。ALを細分化されたデータに対してつけることで、アクセス遅延が問題になるような場合には有効である。

【0131】前述したように、受信側でのデータ管理情報の組み替えや、データ管理情報のデータへの配置方法の変更が行われることを予め受信側端末に通知するために、フラグ、カウンター、タイマーのような表現方法を 30 用いて、ALの情報として用意したり、通信ヘッダとして用意して受信端末に通知することで、受信端末対応がスムーズにできる。

【0132】これまでの例ではRTPのヘッダ(又は、通信ヘッダ)とALの情報の重複を回避する方法や、RTPの通信ヘッダやALの情報を拡張する方法について述べた。しかし、本発明は、必ずしもRTPである必要はない。たとえば、UDPやTCPを使って独自の通信ヘッダやAL情報を新たに定義してもよい。インターネットプロファイルではRTPを使うことはあるが、RawプロファイルではRTPのような多機能なヘッダは定義されていない。AL情報と通信ヘッダに関する考え方としては、次の4通りの考え方ができる(図6(a)~図6(d)参照)。

してはこれまでに示した内容に相当する。RTPは既に一部、H. 323で実用化されているので、互換性を保ったRTPの拡張は有効である。(図6(a)参照)(2)RTPにこだわらずに、通信ヘッダを簡略にして(たとえば、シーケンス番号だけにするとか)、残りをAL情報に多機能な制御情報として持たせる。また、AL情報で使用する項目を通信前に可変に設定できるようにすることで、柔軟な伝送フォーマットが規定できる。(図6(b)参照)

(3) RTPにこだわらずに、ALの情報を簡略にして(極端な例では、ALには情報を付加しない)、通信へッダにすべての制御情報を持たせる。通信ヘッダとして頻繁によく参照されうるシーケンス番号、タイムスタンプ、マーカービット、ペイロードタイプ、オブジェクトIDに関しては固定のヘッダ情報としておき、データ処理の優先度情報、タイマー情報に関しては拡張情報として、拡張情報が存在するどうかを示す識別子を設けておいて、拡張情報が定義されていれば参照するようにしてもよい。(図6(c)参照)

(4) RTPにこだわらず、通信ヘッダ、ALの情報を簡略にして、これら通信ヘッダやAL情報とは、別のパケットとして、フォーマットを定義して、伝送する。例えば、ALの情報はマーカービット、タイムスタンプ、オブジェクトIDだけ定義し、通信ヘッダもシーケンス番号だけを定義し、これらの情報とは別の伝送パケット(第2のパケット)として、ペイロード情報、データ処理の優先度情報、タイマー情報などを定義し、伝送する方法も考えられる。(図6(d)参照)

1 上記に示したように、用途や、既に画像や音声に付加されているヘッダ情報を考慮すれば、用途にあわせて、通信ヘッダ、ALの情報、データとは別に伝送するパケット(第2のパケット)を自由に定義できる(カスタイマイズできる)ようにするのが望ましい。

【0134】図7は、複数の論理的な伝送路を動的に多重化、分離して情報の伝送を行う方法について説明する図である。論理的な伝送路の数を節約するために、利用者の指示もしくは論理的な伝送路の数に応じて、複数のデータもしくは制御情報を伝送するための論理的な伝送40路の情報の多重化を開始したり、終了させることが可能な情報多重部を伝送部に、多重化された情報を分離する情報分離部を受信管理部に設けることにより実現できる。

【0135】なお、図7では情報多重部を"Group MUX"とよんでおり、具体的にはH. 223のような多重化方式を用いればよい。このGroup MUXは送受信端末で設けても よいし、中継のルータや端末に設けることによって、狭帯域への通信路への対応や、Group MUXをH. 223で実現すればH. 324と相互接続できる

【0136】情報多重部に関する制御情報(多重化制御情報)を素早く取り出すために、情報多重部の制御情報を情報多重部でデータと多重化して送信するのではなく、多重化せずに別の論理的な伝送路で伝送することで、多重化による遅延を低減することができる。これに伴って、情報多重部に関する制御情報をデータと多重化して伝送するのか、データと多重化して送信するのではなく、多重化せずに別の論理的な伝送路で伝送するのかを通知して伝送することで、従来の多重化と整合性を保たせたり、多重化による遅延を低減させるかを利用者で選択することが可能になる。ここで、情報多重部が、各データに対して、どの様な多重化を行っているのかという、多重化の内容を示す情報である。

【0137】前述したように、同様に、少なくとも多重化の開始と終了を通知する情報、多重化すべき論理的な伝送路の組合せを通知するための情報、多重化に関する制御情報(多重化制御情報)の伝送方法の通知を、フラグ、カウンタ、タイマーのような表現方法で、制御情報として伝送、もしくはデータ管理情報としてデータとともに、受信側端末に伝送することで、受信側でのセットアップの時間を短縮できる。また、前述したようにフラグ、カウンタ、タイマーを表現する項目はRTPの送信へッダに設けてもよい。

【0138】複数個の情報多重部や情報分離部が存在する場合、情報多重部や情報分離部を識別するための識別子とともに制御情報(多重化制御情報)を伝送すれば、どの情報多重部に関する制御情報(多重化制御情報)かを識別することができる。制御情報(多重化制御情報)としては、多重化のパターンなどがあげられる。また、情報多重部や情報分離部の識別子を乱数を用いて、端末間で決定することで情報多重部の識別子を生成することができる。たとえば、送受信端末間で決められた範囲での乱数を発生させ、大きい方の値を情報多重部の識別子(識別番号)とすればよい。

【0139】情報多重部で多重化されたデータは、従来、RTPで定義されているメディアタイプとは異なるため、RTPのペイロード・タイプに、情報多重部で多重化された情報であることを示す情報(新たなメディアタイプ、H. 223を定義)を定義すればよい。

【0140】多重化されたデータに対するアクセス速度を向上させる方法として、情報多重部で伝送もしくは記録する情報を制御情報、データ情報の順に配置することで多重化された情報の解析を早くできることが期待できる。また、制御情報に付加するデータ管理情報で記述する項目は固定にし、データとは異なる識別子(ユニークなパターン)を付加して多重化することでヘッダ情報の解析を早くできる。

【0141】図8は放送番組の伝送手順について説明す に存在して利用する場合、必要となるプログラム (例えるための図である。論理的な伝送路の識別子と放送番組 50 ぱ、H.263、MPEG1/2、音声のデコーダのソ

の識別子の対応関係を放送番組の情報として制御情報を 伝送するか、放送番組の識別子をデータ管理情報(AL 情報)としてデータに付加して伝送することで複数の伝 送路で伝送されるデータがどの番組のために放送されて いるのかを識別することが可能となる。また、データの 識別子(RTPではSSRC)と論理的な伝送路の識別 子(たとえば、LANのポート番号)との関係を制御情 報として受信側端末に伝送して、受信側端末では受信可 能であることを確認後(Ack/Reject)、対応するデー タを伝送することにより、制御情報とデータを独立した 伝送路で伝送して、データ間の対応関係がとれる。

【0142】放送番組やデータに対して伝送の順序関係を示す識別子と、放送番組やデータが情報として利用できる有効期限を示すためのカウンタもしくはタイマーの情報とを組み合わせて、放送番組やデータに付加して伝送することで、戻りチャンネルなしで放送が実現できる(有効期限が過ぎそうになったら、不足の情報があっても放送番組の情報やデータの再生を開始する)。単一の通信ポートのアドレス(マルチキャストアドレス)を使って、制御情報とデータに分離せずに放送する方法も考えられる。

【0143】なお、バックチャンネルを持たない通信の場合、データの構造情報を受信端末が知ることができるように、制御情報はデータよりも十分、前もって伝送しておく必要がある。また、制御情報は一般には、バケットロスのない信頼性の高い伝送チャンネルで伝送すべきであるが、信頼性の低い伝送チャネルを用いる場合は周期的に同じ伝送シーケンス番号を持った制御情報を繰り返し伝送する必要がある。これはセットアップ時間に関30 する制御情報を送る場合に限った話ではない。

【0144】また、データ管理情報として付加可能な項目(たとえば、アクセスフラグ、ランダムアクセスフラグ、データの再生時刻(PTS)、データ処理の優先度情報など)を選択して、制御情報としてデータの識別子(SSRC)とともにデータとは別の論理的な伝送路で伝送するか、データとともにデータ管理情報(ALの情報)として伝送するかを、データ送信前に送信側で決定して、受信側に制御情報として通知して伝送することで柔軟なデータの管理と伝送が可能となる。

40 【0145】 これにより、ALには情報を付加せずにデータ情報の伝送を行うことができるので、RTPを用いて画像や音声のデータを伝送する際に、従来から定義されているペイロードの定義を拡張する必要がなくなる。 【0146】図9(a)~図9(b)は、プログラムやデータの読み込み、立ち上げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法を示す図である。特に、衛星放送や携帯端末のように戻りチャンネルがなく一方向で、端末の資源が限られている場合で、プログラムやデータが受信側端末に存在して利用する場合、必要となるプログラム(例え50ば、H.263、MPEG1/2、音声のデコーダのソ

フトウェアなど)やデータ(たとえば、画像データや音声のデータ)が、読み込みに時間がかかる記憶装置(たとえば、DVD、ハードディスク、ネットワーク上のファイルサーバなど)に存在する場合に、予め必要となるプログラムやデータを識別する識別子と、伝送されるストリームの識別子(たとえば、SSRCや、Logical Channel Number)、受信端末で必要となる時点を推定するためのフラグ、カウンタ(カウントアップ、ダウン)、タイマーのような表現方法で、制御情報として受信、もしくはデータ管理情報としてデロタとともに受信することで、必要となるプログラムやデータのセットアップ時間の短縮が可能となる(図2つ)。

【0147】一方、プログラムやデータが送信される場合、プログラムやデータの受信端末での記憶先(たとえば、ハードディスク、メモリー)、起動や読み込みにかかる時間の対応関係(例えば、CPUパワー、記憶デバイスと平均的な応答時間の関係)、利用順序を示す情報とともにプログラムやデータを送信側から伝送することで、受信側端末で必要となるプログラムやデータを実際に必要となる場合、プログラムやデータの記憶先や読み出す時間に関してスケジューリングが可能となる。

【0148】図10(a)~図10(b)は、ザッビング(TVのチャンネル切り替え)に対する対応方法について説明する図である。

【0149】従来からある映像を受信するだけの衛星放送とは異なり、プログラムを受信端末で実行しなければならないとき、プログラムの読み込みや立ち上がるまでのセットアップの時間が大きな問題となる。これは、携帯端末のように利用資源が限られる場合でも同じことがいえる。

【0150】解決策の1つとして、(a)利用者が視聴するための主視聴部と、利用者が視聴している以外の番組で、必要となるプログラムやデータが、読み込みに時間がかかる記憶装置に存在する場合に、利用者が視聴している番組以外の番組を受信端末が周期的に視聴する副視聴部を備え、予め必要となるプログラムやデータを識別する識別子と、受信端末で必要となる時点を推定するためのフラグ、カウンタ、タイマーといった情報と、番組との対応関係を、制御情報(データとは別のパケットで伝送される、端末処理を制御するための情報)として受信、もしくはデータ管理情報(ALの情報)としてデータとともに受信して、プログラムやデータの読み込みを準備しておくことで、受信側端末でのセットアップ時間が短縮できることが期待できる。

【0151】解決策の2つ目としては、複数個のチャンネルで放送される画像の見出し画像だけを放送する放送チャンネルを設け、視聴者が視聴番組を切り替えることで、必要となるプログラムやデータが、読み込みに時間 50

がかかる記憶装置に存在した場合、一旦、視聴したい番組の見出し画像を選択して視聴者に提示するか、読み込み中であることを提示するとともに、記憶装置から必要となるプログラムやデータを読み込み、読み込み終了後、視聴者が視聴したい番組を再開することで、セットアップ時に発生する画面の停止が防止できる。ここでいう見出し画像は、周期的に複数個のチャンネルで放送される番組をサンプリングした放送画像を指す。

【0152】また、タイマーは時間表現で、たとえば、送信側から送られてくるデータストリームをデコードするのに必要なプログラムは現在からいつの時点で必要となるかを示す。カウンタは送受信端末間で決めた基本時間単位で、何回目かを示す情報であればよい。フラグは、セットアップに必要な時間前に送出するデータもしくは、制御情報(データとは別のパケットで伝送される、端末処理を制御する情報)とともに伝送して通知する。タイマー、カウンターともデータの中に埋め込んで伝送してよいし、制御情報として伝送してもよい。

【0153】さらに、セットアップ時間の決定方法としては、例えば、クロックベースで動作しているISDNのような伝送路を用いた場合、送信側端末から受信端末でプログラムやデータが必要となる時点を通知するために、伝送管理情報として伝送の順序関係を識別するための送信シリアル番号を用いて、データ管理情報としてデータとともに、もしくは、制御情報として受信端末に通知することで、セットアップが行われる時刻の予測が可能になる。また、インターネットのようにジッタや遅延により、伝送時間が変動する場合は、RTCP(インターネットのメディア伝送プロトコル)で既に実現されているような手段で、ジッタや遅延時間から、伝送の伝播遅延を加味してセットアップ時間に付加しておけばよい。

【0154】図11から図24は、実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図である。

【0155】伝送フォーマットや伝送手続きはASN.1で記述した。又、本伝送フォーマットは、ITUのH.245をベースに拡張を行った。図11にもあるように、画像や音声のオブジェクトは階層構造をなしていてもよく、ここの例では、各オブジェクトIDは放送番組の識別子(ProgramID)とオブジェクトID(S SRC)の属性をもち、画像間の構造情報、合成方法はJava,VRMLといったスクリプト言語で記述する。

【0156】図11は、オブジェクト間の関係について の例を示す図である。

【0157】同図において、オブジェクトは、映像、音声、CG、テキストなどのメディアである。同図の例では、オブジェクトは階層構造を成している。各オブジェクトは、プログラム番号(TVのチャンネルに相当、

) "Program ID")とオブジェクトを識別する

オブジェクト識別子"Object ID"を持つ。RTP(インターネットで用いられるメディア伝送のプロトコル、Realtime Transfer Protocol)で各オブジェクトを伝送する場合は、オブジェクト識別子はSSRC(同期ソース識別子)に対応させることで容易にオブジェクトの識別が可能である。なお、オブジェクト間の構造記述はJAVA、VRMLといった記述言語で記述することが可能である。

【0158】これらのオブジェクトの伝送方法は2通り考えられる。1つは放送型であり、送信側端末から一方 10的に伝送する形態である。もう1つは送受信端末間(端末A、端末B)でオブジェクトの伝送を行う形態(通信型)も考えられる。

【0159】例えば、伝送方法としてはインターネットの場合はRTPを用いることができる。制御情報は、TV電話の規格ではLCNOと呼ばれる伝送チャンネルを用いて伝送する。同図の例では伝送に複数の伝送チャンネルを用いているが、これらのチャンネルは同一の番組チャンネル(Program ID)が割り当てられている。

【0160】図12は、本発明で述べた機能を実現するためのプロトコルの実現方法について説明する図である。とこではTV電話の規格(H. 324, H. 323)で用いられる伝送プロトコル(H. 245)を用いて説明する。H. 245の拡張を行うことで本発明で述べた機能を実現する。

【0161】同図の例で示した記述方法は、ASN. 1 と呼ばれるプロトコル記述方式である。 "Terminal Capability Set"は端末の性能を表現する。同図の例では、"mpeg4 Capability"と記した機能を従来からあるH. 245に対して拡張している。

【0162】図13では、"mpeg4 Capability"は端末で同時に処理できる最大の映像の数("Max Number Of Video")、最大の音声の数("MaxNumber Of Sounds")、端末で実現できる最大の多重化機能の数("Max Number Of Mux")を記している。

【0163】同図では、これらをまとめて、処理できる最大のオブジェクト数("NumberOf Process Object")として表現している。また、通信へッダ(同図ではALと表現)の変更が可能であるかを記すフラグが記されている。この値が真であるとき通信へッダの変更が可能である。"MPEG4 Capability"を用いて端末間で処理できるオブジェクト数をお互いに通知する場合に、通知された側が受け入れ(処理)可能であれば"MEPG4 Capability Ack"を、そうでなければ"MEPG4 Capability Reject"を、"MEPG4

Capability"を送信してきた端末に返す。 【0164】図14では、1つの伝送チャンネル(との 例ではLANの伝送チャンネル)を複数の論理的なチャ ンネルで共有して使用するために複数の論理的なチャン ネルを1つの伝送チャンネルに多重化する前述のGro up MUXを使用するためのプロトコルの記述方法に ついて示している。同図の例では、LAN(ローカルエ リアネトワーク)の伝送チャンネル ("LAN Por t Number") に多重化手段(Group MUX)を 対応づけている。 "Group Mux ID" は、多 重化手段を識別するための識別子である。 "Creat e GroupMux"を用いて端末間で多重化手段を 使用する場合にお互いに通知する場合に、通知された側 が受け入れ(使用)可能であれば "Create Gr oupMux Ack"を、そうでなければ "Crea te Group MuxReject"を、"Cre ate Group Mux"を送信してきた端末に返 す。多重化手段の逆の動作を行う手段である分離手段 は、同様な方法で実現出来る。

20 【0165】図15では、既に生成した多重化手段を消去する場合について記述している。

【0166】図16では、LANの伝送チャンネルと複数の論理的なチャンネルの関係について記述している。 【0167】LANの伝送チャンネルは"LAN Port Number"で、複数の論理的なチャンネルは "Logical Port Number"で記述する。

【0168】同図の例では、1つのLANの伝送チャンネルに対して最大15個の論理的なチャンネルを対応づ30 けることが可能である。

【0169】尚、同図において、使用できるMUXの数が、1個だけの場合は、GroupMux IDは、不要である。又、Muxを複数使用する場合は、H.223の各コマンドに対してGroup Mux IDが必要である。又、多重化と分離手段との間で用いられるボートの対応関係を通知するためのフラグを設けても良い。又、制御情報も多重化するか、別の論理的な伝送路を介して伝送するかを選択出来るようにするためのコマンドを設けても良い。

10 【0170】図14~図16の説明では伝送チャンネルはLANであるが、H. 223、MPEG2のようにインターネットプロトコルを使わない方式でもよい。

【0171】図17では、"Open Logical Channel"は伝送チャンネルの属性を定義するためのプロトコル記述を示している。同図の例では、H. 245のプロトコルに対して、"MPEG4 Logical ChannelParameters"を拡張定義している。

【0172】図18では、LANの伝送チャンネルに対 50 して、プログラム番号(TVのチャンネルに相当)と、

プログラムの名前とを対応づけている(" MPEG4 Logical Cannel Parameter s")ととを示している。

【0173】又、同図において、"Broadcast Channel Program"は、LANの伝送チャンネルとプログラム番号との対応付けを放送型で送信する場合の記述方法である。同図の例では、最大1023個の伝送チャンネルとプログラム番号の対応関係を送付することが可能である。放送の場合は送信側から受信側へ一方的に送信するだけであるため、これらの情報10を伝送中の損失を考慮して周期的に伝送する必要がある。

【0174】図19では、プログラムとして伝送される オブジェクト(例えば、映像、音声など)の属性につい て記述している( \* MPEG4 Object C1 assdefinition")。プログラムの識別子 ("Program ID") に対してオブジェクトの 情報("Object Structure Elem ent")を対応付けている。最大で1023個のオブ ジェクトを対応付けることが可能である。オブジェクト 20 の情報としては、LANの伝送チャンネル("LAN Port Number")、スクランブルが使用され ているか否かのフラグ ( "Scramble Fla g")、端末が過負荷である場合の処理の優先度を変更 するためのオフセット値を定義するフィールド ( "CG D Offset")、そして、伝送するメディア(映 像、音声など)のタイプを識別するための識別子 (Me dia Type)を記述する。

【0175】図20の例では、ES(ことでは1フレー ム分の映像に相当するデータ列と定義する)の復号処理 を管理するためにAL(ことでは1フレーム分の映像を 復号するために必要な付加情報と定義する) が付加され ている。ALの情報としては、(1) Random A ccess Flag (単独で再生可能であるかどうか を示すフラグ、フレーム内符号化された映像フレームで あれば真である)、(2) Presentation Time Stamp (フレームの表示時刻)、(3) CGD Priority (端末が過負荷時に処理の優 先度を決定するための優先度の値)が定義されている。 これらの1フレーム分のデータ列を、RTP(インター 40 ネットで連続メディアを伝送するためのプロトコル、R ealtime Transfer Protoco 1)を用いて伝送する場合の例を示している。"AL Reconfiguration"は、上記のALで表 現できる最大値を変更するための伝送表現である。

【0176】同図の例では、"Random Access Flag Max Bit"ととして、最大で2ビットの表現が可能である。例えば0ならば、RandomAccess Flagは使用しない。2ならば最大値は3である。

2

【0177】尚、実数部と仮数部による表現を行っても良い(例えば、3<sup>6</sup>)。又、非設定時は、デフォルトで決められた状態で動作することにしても良い。

【0178】図21では、"Setup Reques t"は、セットアップ時間を送信するための伝送表現を 示している。プログラムを送信する前に" Setup Request"は送信され、伝送される伝送チャン ネル番号 ("Logical Channel Numb er")と、実行するプログラムID("excutePro gram Number")、使用するデータID (" data Number")、実行するコマン FOID ("execute CommandNumb er")を対応付けて受信端末へ送付する。また、別の 表現方法として、伝送チャンネル番号と対応付けて、実 行の許可のフラグ ( "flag")、あと何回Setu p Requestを受信したら実行するかを記したカ ウンタ( "counter")、あとどれくらいの時間 で実行するかを示すタイマー値("timer")であ

【0179】尚、要求予定のリクエストの例としては、 AL情報の書き換え、GroupMuxの立ち上がり時間の確保などがあげられる。

ってもよい。

【0180】図22は、図20で説明したALの使用の有無を送信端末から受信端末へ通知するための伝送表現について説明する図である("Control ALdefinition")。

【0181】同図において、"Random Access Flag Use"が真ならばRandom Access Flagは使用する。そうでなければ使用しない。このALの変更通知は制御情報としてデータとは別の伝送チャンネルで伝送してもよいし、データとともに同一の伝送チャンネルで伝送してもよい。

【0182】尚、実行するプログラムとしては、デコーダプログラムなどがあげられる。又、セットアップのリクエストは、放送であっても通信であっても利用出来る。又、制御情報としての項目を、ALの情報としてどの項目を使用するかを上記のリクエストで受信端末に指示する。又、同様に通信ヘッダにどの項目を、ALの情報としてどの項目を、制御情報としてごの項目を使用するかを受信端末に指示出来る。

【0183】図23では、情報枠組み識別子("header ID")を用いて、伝送するヘッダ情報(データ管理情報、伝送管理情報、制御情報)の構造を送受信端末間で用途に応じて変更するための伝送表現の例を示している。

【0184】同図において、"class ES header"は、データと同じ伝送チャンネルで伝送されるデータ管理情報や、伝送管理情報の伝送される情報の構造を、情報枠組み識別子により送受信端末間で区別している。

【0185】例えば"header ID"の値が0な ちば、buffer Size ESの項目だけ用い、 "header ID" の値が1ならば "reserv e d"の項目を加えて用いる。

【0186】又、デフォルト識別子( "use Hea der Extension")を用いることでデフォ ルトの形式の情報の枠組みを用いるか、用いないかを判 定する。"use Header Extensio n"が真であれば、if文の内部の項目が用いられる。 これらの構造情報に関しては予め送受信端末間で取り決 10 められているものとする。なお、情報枠組み識別子とデ フォルト識別子は、何れか一方を使用する構成であって もよい。

【0187】図24では、"AL configura tion"は、データとは異なる伝送チャンネルで伝送 される制御情報の構造を送受信端末間で用途に応じて変 更する場合の例を示している。情報枠組み識別子とデフ ォルト識別子の使用方法は図23の場合と同じである。

【0188】本発明では、複数の動画や音声を同時に合 成して表示させるシステムの実現方法について、下記の 20 ない。たとえば、UDPやTCPを使って独自の通信へ 観点から具体的に述べた。

【0189】(1)複数の論理的な伝送路を用いて画像 や音声の伝送(通信と放送)及び、それらを制御する方 法。特に、制御情報とデータをそれぞれ、伝送する論理 的な伝送路を独立させて伝送する方法について述べた。

【0190】(2)送信すべき画像や音声のデータに付 加するヘッダ情報(ALの情報)の動的な変更方法。

【0191】(3)送信のために付加する通信用のヘッ ダ情報の動的な変更方法。

【0192】具体的には、(2)と(3)に関しては、 ALの情報と通信用ヘッダで重複している情報について 統合して管理する方法や、ALの情報を制御情報として 伝送する方法について述べた。

【0193】(4)複数の論理的な伝送路を、動的に多 重化、分離して情報の伝送を行う方法。

【0194】伝送路のチャンネル数を節約する方法、効 率的な多重化を実現する方法について述べた。

【0195】(5)プログラムやデータの読み込み、立 ち上げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法。様々な機 能、用途で見かけ上のセットアップ時間の短縮方法につ 40 PのようなRTPを制御するような情報であってもよ いて述べた。

【0196】(6)ザッピングに対する画像や音声の伝 送方法。

【0197】尚、本発明は、2次元の画像合成だけに限 定されない。2次元の画像と3次元の画像を組み合わせ た表現形式でもよいし、広視野画像(パノラマ画像)の ように複数の画像を隣接するように画像合成するような 画像合成方法も含めてもよい。また、本発明で対象とし ている通信形態は、有線の双方向CATVやB-ISD

末への映像や音声の伝送は電波(例えば、VHF帯、U HF帯)、衛星放送で、家庭側端末からセンター側端末

への情報発信はアナログの電話回線やN-ISDNであ ってもよい(映像、音声、データも必ずしも多重化され

ている必要はない)。

【0198】また、IrDA、PHS (パーソナル・ハ ンディー・ホン)や無線LANのような無線を利用した 通信形態であってもよい。さらに、対象とする端末は、 携帯情報端末のように携帯型の端末であっても、セット トップBOX、パーソナルコンピュータのように卓上型 の端末であってもよい。なお、応用分野としては、TV 電話、多地点の監視システム、マルチメディアのデータ ベース検索システム、ゲームなどが挙げられ、本発明は 受信端末だけではなく、受信端末に接続されるサーバや 中継の機器なども含まれる。

【0199】さらに、これまでの例ではRTPの(通 信) ヘッダとALの情報の重複を回避する方法や、RT Pの通信ヘッダやALの情報を拡張する方法について述 べた。しかし、本発明は、必ずしもRTPである必要は ッダやAL情報を新たに定義してもよい。インターネッ トプロファイルではRTPを使うことはあるが、Raw プロファイルではRTPのような多機能なヘッダは定義 されていない。AL情報と通信ヘッダに関する考え方と しては、前述したように4通りの考え方ができる。

【0200】とのように、送信端末と受信端末で使用す るデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報の各情報の 枠組み (例えば、1番最初は、ランダムアクセスのフラ グで1ビットのフラグ情報として割り当て、2番めはシ 30 ーケンス番号で16ビット割り当てるといった、付加す る情報の順序とビット数をともなった情報の枠組み)を 動的に決定することで、状況に応じた情報の枠組みの変 更が可能になり、用途や伝送路に応じた変更ができる。 【0201】尚、各情報の枠組みとしては、図6(a) ~図6(d)において既に示したものあってもよいし、 RTPならば、データ管理情報(AL)はメディア毎の ヘッダ情報(例えば、H. 263ならH. 263固有の ビデオのヘッダ情報や、ペイロードのヘッダ情報)、伝 送管理情報はRTPのヘッダ情報で、制御情報はRTC

【0202】また、送受信端末間で予め設定されている 公知の情報の枠組みで、情報の送受信して処理するか、 否かを示すためのデフォルト識別子をデータ管理情報、 伝送管理情報、制御情報(データとは別のパケットで伝 送される、端末処理を制御する情報)に、それぞれ設け ることで、情報の枠組みの変更が行われているかどうか を知ることができ、変更が行なわれている時だけ、デフ ォルト識別子をセットし、前述の図19~図20に示し Nだけではない。例えば、センター側端末から家庭側端 50 たような方法で変更内容(たとえば、タイムスタンプ情 報を32ビットから16ビットに変更する)を通知する ことで、情報の枠組み情報を変更しない場合でも不要に コンフィグレーション情報を送信しなくても済む。

【0203】たとえば、データ管理情報の情報の枠組みを変更したいときには、次の2つの方法が考えられる。まず、データ自身にデータ管理情報の情報の枠組みの変更方法を記述する場合、データ管理情報の情報の枠組みに関して記述されたデータ内に存在する情報のデフォルト識別子(固定の領域、位置に書き込む必要がある)をセットし、そのあとに情報の枠組みの変更内容に関して10記述する。

【0204】もう1つの方法として制御情報(情報枠組み制御情報)にデータの情報の枠組みの変更方法を記述して、データ管理情報における情報の枠組みを変更する場合、制御情報に設けられたデフォルト識別子をセットし、変更するデータ管理情報の情報の枠組みの内容を記述し、ACK/Rejectで受信端末にデータ管理情報の情報の枠組みが変更されたことを通知、確認してから、情報の枠組みが変更されたデータを伝送する。伝送管理情報、制御情報自身の情報の枠組みを変更する場合も、同様に上記の2つの方法で実現できる(図23~図24)。

【0205】より具体的な例としては、例えば、MPEG2のヘッダ情報は固定であるが、MPEG2-TS(トランスポート・ストリーム)のビデオ・ストリーム、オーディオ・ストリームを関係づけるプログラム・マップテーブル(PSIで定義される)にデフォルト識別子を設け、ビデオ・ストリーム、オーディオ・ストリームの情報の枠組みの変更方法を記述したコンフィグレーション・ストリームを解釈しておくことで、デフォルト識別子がセットされていれば、まず、コンフィグレーション・ストリームを解釈してから、コンフィグレーション・ストリームの内容に応じて、ビデオとオーディオのストリームのヘッダーを解釈することができる。コンフィグレーションストリームは図23〜図24で示した内容でよい。

【0206】尚、本発明の、伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容(伝送フォーマット情報)は、上記実施の形態では、例えば、情報の枠組みに対応している。

【0207】又、上記実施の形態では、変更しようとする、伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容を伝送する場合を中心に述べたが、これに限らず例えば、その内容の識別子のみを伝送する構成でも勿論良い。この場合、送信装置としては、例えば、図52に示す様に、(1)伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容、又はその内容を示す識別子を、伝送フォーマット情報として、前記伝送するデータの伝送路と同一の伝送路、又は、前記伝送路とは別の伝送路を用いて伝送する伝送手段5001と、

46

(2) 前記伝送方法に関する及び/又は伝送するデータ の構造に関する内容と、その識別子とを複数種類格納す る格納手段5002とを備え、前記識別子が、データ管 理情報、伝送管理情報又は、端末側の処理を制御するた めの情報の内、少なくとも一つの情報の中に含まれてい る画像・音声送信装置であってもよい。又、受信装置と しては、例えば、図53に示す様に、上記画像・音声送 信装置から送信されてくる前記伝送フォーマット情報を 受信する受信手段5101と、前記受信した伝送フォー マット情報を解釈する伝送情報解釈手段5102とを備 えた画像・音声受信装置であってもよい。更に、との画 像・音声受信装置は、前記伝送方法に関する及び/又は 伝送するデータの構造に関する内容と、その識別子とを 複数種類格納する格納手段5103を備え、前記伝送フ ォーマット情報として前記識別子を受信した場合には、 前記識別子の内容を解釈する際に、前記格納手段に格納 されている内容を利用する構成であっても良い。

ームの情報の枠組みの変更方法を記述したコンフィグレーション・ストリームを定義しておくことで、デフォル 30 別子は、伝送される情報の予め決められた固定長の領域ト識別子がセットされていれば、まず、コンフィグレーシー・ストリームを解釈してから、コンフィグレーシー・ストリームの内容に応じて、ビデオとオーディオーできる。

【0210】又、上述した実施の形態で述べた構成以外に、複数個のチャンネルで放送される画像の見出し画像だけを放送する放送チャンネルを設け、視聴者が視聴番組を切り替えることで、必要となるプログラムやデータのセットアップに時間がかかる場合、一旦、視聴したい番組の見出し画像を選択して視聴者に提示する構成としても良い。

【0211】以上のように本発明によれば、送信端末と受信端末で使用するデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報の各情報の枠組みを動的に決定することで、状況に応じた情報の枠組みの変更が可能になり、用途や伝送路に応じた変更ができる。

【0212】また、送受信端末間で予め設定されている 公知の情報の枠組みで、情報の送受信して処理するか、 否かを示すためのデフォルト識別子をデータ管理情報、 伝送管理情報、制御情報に、それぞれ設けることで、情 50 報の枠組みの変更が行われているかどうかを知ることが

でき、変更が行なわれている時だけ、デフォルト識別子 をセットし、変更内容を通知することで、情報の枠組み 情報を変更しない場合でも不要にコンフィグレーション 情報を送信しなくても済む。

【0213】さらに、予め情報の枠組みを複数、送受信 端末で取り決めて用意しておき、複数種のデータ管理情 報、伝送管理情報、制御情報を識別するための情報枠組 み識別子をデータとともに、もしくは、制御情報として 伝送することで、複数種のデータ管理情報、伝送管理情 報、制御情報の各情報を識別することが可能となり、伝 10 送すべきメディアの形式や伝送路の太さに応じて各情報 の情報の枠組みを自由に選択することができる。

【0214】これら情報枠組み識別子、デフォルト識別 子は、伝送される情報の予め決められた固定長の領域も しくは、位置に付加することで、受信側端末で、情報の 枠組みが変更されていても読み取り、解釈することがで きる。

【0215】以下、本発明の実施の形態について図面を 参照して説明する。

【0216】尚、ことでは、主に上述した課題(B1) ~(B3)の何れか一つを解決するものである。

【0217】本発明で使用する「画像」の意味は静止画 と動画の両方を含む。また、対象とする画像は、コンピ ュータ・グラフィックス(CG)のような2次元画像と ワイヤーフレーム・モデルから構成されるような3次元 の画像データであってもよい。

【0218】図31は、本発明の実施の形態における画 像符号化、画像復号化装置の概略構成図である。

【0219】符号化された種々の情報を送信もしくは記 録する送信管理部4011は、同軸ケーブル、CAT V、LAN、モデム等の情報を伝送する手段である。画 像符号化装置4101は、H. 263、MPEG1/ 2、JPEG、あるいは、ハフマン符号化といった画像 情報の符号化を行う画像符号部4012と、上記送信管 理部4011とを具備する構成である。又、画像復号化 装置4102は、符号化された種々の情報を受信する受 信管理部4013と、その受信された種々の画像情報の 復号を行う画像復号部4014と、復号された1つ以上 の画像を合成する画像合成部4015と、画像を出力す るディスプレイやプリンターなどから構成される出力部 40 4016とを備えた構成である。

【0220】図32は、本発明の実施の形態における音 声符号化、音声復号化装置の概略構成図である。

【0221】音声符号化装置4201は、符号化された 種々の情報を送信もしくは記録する送信管理部4021 と、G. 721、MPEG1オーディオといった音声情 報の符号化を行う音声符号部4022とを具備する構成 である。又、音声復号化装置4202は、符号化された 種々の情報を受信する受信管理部4023と、前記種々

れた1つ以上の音声を合成する音声合成部4025と、 音声を出力する出力手段4026とを備えた構成であ

【0222】音声や動画像の時系列データは、具体的に は上記の各装置で、符号化、又は復号化される。

【0223】図31、図32とも、通信環境としてはイ ンターネットのように多重化の手段を意識せずに複数の 論理的な伝送路が利用できる通信環境であってもよし、 アナログ電話や衛星放送のように多重化手段を意識しな ければならない通信環境であってもよい。また、端末の 接続形態としては、TV電話やTV会議システムのよう に端末間で双方向で映像や音声を送受信する形態や、衛 星放送やCATV、インターネット上での放送型の映像 や音声放送の形態が挙げられる。

【0224】同様に、画像や音声の合成方法に関して は、JAVA、VRML、MHEGといったスクリプト 言語で、画像・音声と画像・音声の構造情報(表示位置 や表示時間)、画像・音声同士のグルーピングの方法、 画像の表示のレイヤ(深さ)、そして、オブジェクトI D(画像、音声といった個々のオブジェクトを識別する 20 ためのID)と、これらの属性の関係を記述することに よって画像や音声の合成方法が定義できる。合成方法を 記述したスクリプトはネットワークやローカルの記憶装 置から得られる。

【0225】尚、画像符号化装置、画像復号化装置、音 声符号化装置、音声復号化装置を、それぞれ任意の個数 で、任意の組み合わせで送受信の端末を構成してもよ £4,

【0226】図33(a)は、過負荷時の処理の優先度 30 を管理する優先度付加部、優先度決定部について説明す る図である。H. 263やG. 723などの符号化方法 で、符号化された情報の過負荷時の処理の優先度を予め 決められた基準で決定し、符号化された情報と決定され た優先度を対応づける優先度付加部31を画像符号化装 置4101や音声符号化装置4201に備える。

【0227】優先度の付加の基準は、たとえば、画像で あればシーンチェンジ、編集者や利用者が指示した画像 フレームやストリーム、音声であれば、有音区間と無音 区間である。

【0228】過負荷時の処理の優先度を定義する優先度 の付加方法は、通信ヘッダへ付加する方法と符号化時に ビデオやオーディオの符号化されるビットストリームの ヘッダに埋め込む方法が考えられる。前者は、復号せず に優先度に関する情報が得ることが可能であり、後者は システムに依存せずにビットストリーム単体で独立に扱 うことが可能である。

【0229】図33 (b) に示したように、通信ヘッダ に優先度情報を付加する場合、1つの画像フレーム(例 たとえば、フレーム内符号化された【フレーム、フレー の音声情報の復号を行う音声復号部4024と、復号さ 50 ム間符号化されたP、Bフレーム)が複数個の送信バケ

ットに分割される場合、画像であれば単独の情報として アクセス可能な画像フレームの先頭部分を伝送する通信 ヘッダのみに優先度を付加する(同一の画像フレーム内 で優先度が等しい場合、次のアクセス可能な画像フレー ムの先頭が現れるまで、優先度は変わらないものとすれ ばよい)。

【0230】また、復号化装置では、受信された種々の 符号化された情報の過負荷時の優先度に従って、処理の 方法を決定する優先度決定部32を画像復号化装置41 02や音声復号化装置4202に備える。

【0231】図34~図36は、優先度を付加する粒度 について説明する図である。端末での過負荷時の処理の 優先度を決定する2種類の優先度を用いて、デコード処 理を行なう。

【0232】すなわち、映像、音声といったビットスト リーム単位での過負荷時の処理の優先度を定義するスト リーム優先度(Stream Priority;時系 列データ間優先度)と、同一ストリーム内の映像フレー ムといったフレーム単位での過負荷時の処理の優先度を 定義するフレーム優先度(Frame Priorit 20 y;時系列データ内優先度)を定義する(図34参 照)。

【0233】前者のストリーム優先度により複数のビデ オやオーディオの取り扱いが可能になる。後者のフレー ム優先度により映像のシーンチェンジや編集者の意図に 応じて、同一のフレーム内符号化された映像フレーム (Iフレーム)でも異なる優先度の付加が可能になる。 【0234】ストリーム優先度が表現する値の意味とし ては、相対的な値として扱う場合と、絶対的な値として 扱う場合が考えられる(図35、図36参照)。

【0235】ストリーム優先度とフレーム優先度の取り 扱いが行なわれるのはネットワーク上であれば、ルータ やゲートウェイといった中継端末、端末であれば、送信 端末と受信端末があげられる。

【0236】絶対的な値と、相対的な値の表現方法は2 通り考えられる。1つは、図35で示した方法であり、 もう1つは図36で示した方法である。

【0237】図35では、絶対的な値の優先度とは、編 集者や機械的に付加された画像ストリームや音声ストリ ームが過負荷時に処理される (又は、処理されるべき) 順序をあらわす値である(実際のネットワークや端末の 負荷変動を考慮した値ではない)。相対的な値の優先度 は、端末やネットワークの負荷に応じて、絶対的な優先 度の値を変更するための値である。

【0238】優先度を相対的な値と、絶対的な値に分離 して管理することで、ネットワークの負荷の変動などに 応じて、送信側や中継装置で相対的な値だけを変更する ことで、元来、画像や音声ストリームに付加されていた 絶対的な優先度を残したままで、ハードディスクやVT Rへの記録が可能となる。このように絶対的な優先度の 50 を決定する必要が絶対値による表現では不要になるから

値が記録されていれば、ネットワークの負荷変動などの 影響を受けていない形での映像や音声の再生が可能とな る。なお、相対的な優先度や絶対的な優先度はデータと は独立に制御チャンネルを通して伝送してもよい。

【0239】同様に、図35では、ストリーム優先度よ りも粒度を細かくして、過負荷時のフレームの処理の優 先度を定義するフレーム優先度を、相対的な優先度の値 として扱ったり、絶対的な優先度の値として扱うことも 可能である。たとえば、絶対的なフレーム優先度を符号 10 化された画像の情報内に記述し、ネットワークや端末の 負荷で変動を反映させるために、先の映像フレームに付 加した絶対的な優先度に対する相対的なフレーム優先度 を符号化された情報を伝送するための通信パケットの通 信ヘッダに記述することで、フレームレベルでも、オリ ジナルの優先度を残しながらも、ネットワークや端末の 負荷に応じた優先度の付加が可能である。

【0240】なお、相対的な優先度は、通信ヘッダでは なくデータとは独立して制御チャネルでフレームとの対 応関係を記述して伝送してもよい。これにより、元来、 画像や音声ストリームに付加されていた絶対的な優先度 を残したままで、ハードディスクやVTRへの記録が可 能となる。

【0241】一方、図35において、受信端末で記録を 行なわずに、ネットワークを介して伝送しながら受信端 末で再生を行なう場合、受信端末で絶対的な値と相対的 な値を分離して管理する必要がないため、送信側で予 め、フレーム、ストリームの両方のレベルの場合におい ても、絶対値な優先度の値と相対的な優先度の値を送信 前に計算して絶対値のみを送ってもよい。

【0242】図36において、絶対的な値の優先度と 30 は、Stream Priorityと、Frame Priorityの関係から求められるフレーム間で一 意に決定される値である。相対的な値の優先度は、編集 者や機械的に付加された画像ストリームや音声ストリー ムが過負荷時に処理される(又は、処理されるべき)順 序をあらわす値である。図36の例では、映像、音声の 各ストリームのフレーム優先度(relative;相 対値)とストリーム毎にストリーム優先度が付加されて いる。

【0243】絶対的なフレーム優先度(absolut e;絶対値)は相対的なフレーム優先度と、ストリーム 優先度の和から求められる(即ち、絶対的なフレーム優 先度=相対的なフレーム優先度+ストリーム優先度)。 なお、この算出方法は減算したり、定数を掛け合わせる ような方法でもよい。

【0244】絶対的なフレーム優先度は主としてネット ワークで用いる。これはルータやゲイトウエイといった 中継装置で、Stream PriorityとFra mePriorityとを加味してフレーム毎の優先度

である。この絶対的なフレーム優先度を用いることで中継装置でのフレームの廃棄などの処理が容易になる。

【0245】一方、相対的なフレーム優先度は主として記録、編集を行なう蓄積系への応用が期待できる。編集作業では、複数の映像、音声ストリームを同時に扱うととがある。そのような場合に、端末やネットワークの負荷により再生できる映像ストリームやフレームの数には限界が生じる可能性がある。

【0246】そのような場合に、Stream Priorityと、Frame Priorityとを分離 10 して管理しておくだけで、例えば、編集者が、優先的に表示させたい、あるいは、ユーザが、見たいストリームのStream Priorityを変更するだけで、絶対値の表現を行なっている時とは違い、FramePriorityをすべて計算し直す必要がない。このように用途に応じて、絶対的な表現、相対的な表現を使い分ける必要がある。

【0247】また、ストリーム優先度の値を相対的な値として用いるか、絶対的な値として用いるかを記述する ととで、伝送時にも、蓄積する場合にも有効な優先度の 表現が可能となる。

【0248】図35の例では、ストリーム優先度に付随して、ストリーム優先度が表現する値が絶対値であるか、相対値であるかを表現するフラグや識別子を設けて区別する。フレーム優先度の場合は、通信ヘッダに相対的な値が記述され、符号化されたフレーム内に絶対的な値が記述されるため、フラグや識別子は不要である。

【0249】図36の例では、フレーム優先度が絶対値であるか相対値であるかを識別するためのフラグもしくは識別子を設けている。絶対値であれば、ストリーム優30 先度と相対的なフレーム優先度から算出されている優先度であるから、算出の処理を中継装置や端末で行なわない。また、受信端末では、算出式が端末間で既知である場合、絶対的なフレーム優先度とストリーム優先度から相対的なフレーム優先度を逆算することが可能である。例えば、伝送するパケットの絶対的な優先度(AccessUnit Priority)を、AccessUnit Priority)を、AccessUnit Priority)を、Cccs、フレーム優先度は、ストリーム優先度を減算するこ40とから、劣後優先度と表現しても良い。

【0250】さらに、1つ以上のストリーム優先度をTCP/IPの論理チャンネル(LANのボート番号)を流れるデータの処理の優先度に対応付けて、データの処理を管理してもよい。

【0251】加えて、画像や音声は、文字もしくは制御情報よりも低いストリーム優先度やフレーム優先度を割り当てることで再送処理の必要が低減できることが期待できる。これは画像や音声は一部分が失われても、問題が発生しない場合も多いからである。

【0252】図37は、多重解像度の画像データへ優先度の割り当て方法について説明する図である。

52

【0253】1つのストリームが2つ以上の複数のサブストリームから構成される場合、サブストリームにストリーム優先度の付加を行い、蓄積時もしくは伝送時に論理和もしくは論理積の記述を行うことでサブストリームの処理方法の定義を行うことが可能である。

【0254】ウェーブレットの場合、1つの映像フレームを複数の異なる解像度の映像フレームに分解することが可能である。また、DCTベースの符号化方式でも高周波の成分と低周波の成分に分割して符号化することで異なる解像度の映像フレームへの分解は可能である。

【0255】分解された一連の映像フレームから構成される複数個の映像ストリームに付加されるストリーム優先度のほかに、映像のストリーム間の関係を記述するためにAND(論理積)とOR(論理和)で関係を定義する。具体的な使用方法は、ストリームAのストリーム優先度が5であり、ストリームBのストリーム優先度が10である場合(数字の少ない方が優先度が高い)、優先度によりストリームデータの廃棄ならば、ストリームBの方は廃棄されるが、ストリーム間の関係記述を行なうことで、ANDの場合にはストリームBの優先度が閾値の優先度よりも低くても、廃棄せずに伝送、処理するように定義しておく。

【0256】これにより、関連のあるストリームは廃棄されずに処理できるようになる。ORの場合には逆に、廃棄可能であると定義する。これまでと同様に、廃棄処理は送受信端末でも行なっても、中継端末で行なってもよい。

30 【0257】なお、関係記述のための演算子として、おなじビデオクリップを24Kbpsと48Kbpsの別のストリームに符号化した場合、どちらかを再生すれば良いという場合がある(関係記述として排他的論理和EX-OR)。

【0258】前者の優先度を10、後者を5としてある場合、ユーザは優先度に基づいて後者を再生してもよいし、優先度に従わずユーザは後者を選んでもよい。

【0259】図38は通信ペイロードの構成方法について説明する図である。

0 【0260】複数のサブストリームから構成される場合、サブストリームに付加したストリーム優先度に応じて、たとえば優先度の高い順に、送信パケットを構成することで送信パケットレベルでの廃棄が容易になる。また、粒度を細かくして、フレーム優先度の高いオブジェクト同士の情報をひとつにまとめて通信パケットを構成しても通信パケットレベルでの廃棄が容易になる。

【0261】なお、画像のスライス構造を通信バケット に対応付けることでバケット落ちしたときの復帰が容易 である。つまり、動画像のスライス構造をバケットの構 50 造に対応付けることで、再同期のためのリシンクマーカ

54

ーが不要になる。スライス構造と通信パケットの構造が一致していなければ、パケット落ちなどで情報が損失した場合、再同期ができるようにリシンクマーカー(復帰する位置を知らせるための印)を付加する必要がある。 [0262] これにあわせて、優先度の高い通信パケットには高いエラープロテクションをかけることが考えられる。なお、画像のスライス構造とはGOBやMBといったまとまった画像情報の単位をさす。

【0263】図39はデータを通信ペイロードへ対応づける方法について説明する図である。ストリームやオブ 10ジェクトの通信パケットへの対応付けの方法を制御情報もしくはデータとともに伝送することで、通信状況や用途に応じて任意のデータフォーマットが生成できる。たとえば、RTP(Real time Transfer Protocol)では、扱う符号化毎にRTPのペイロードが定義されている。現行のRTPの形式は固定である。H. 263の場合、同図に示したように、Mode AからMode Cの3つのデータ形式が定義されている。H. 263では、多重解像度の映像フォーマットを対象とした通信ペイロードは定義されていない。 20【0264】同図の例では、Layer No.と前述の関係記述(AND、OR)を、Mode Aのデータフォーマットに追加して定義している。

【0265】図40は、フレーム優先度、ストリーム優 先度と通信パケット優先度との対応について説明する図 である

【0266】又、同図は、伝送路で通信パケットに付加される優先度を通信パケット優先度とし、ストリーム優先度やフレーム優先度を、通信パケット優先度に対応させる例である。

【0267】通常、IPを利用した通信では、画像や音声データに付加されたフレーム優先度やストリーム優先度を下位のIPパケットの優先度にパケットに対応付けてデータを伝送する必要がある。画像や音声データは分割され、IPのパケットに分割されて伝送されるため優先度の対応付けが必要がある。図の例では、ストリーム優先度は0から3までの値をとり、フレーム優先度は0から5までの値をとるため、上位のデータでは0から15までの優先度を取りうる。

【0268】IPv6では優先度(4ビット)のうち0から7までは輻輳制御されたトラフィックのために予約されている、優先度のうち8から15までは実時間通信トラフィックまたは輻輳制御されていないトラフィックのために予約されている。優先度15は最も優先度が高く、優先度8が最も優先度が低い。これはIPのパケットのレベルでの優先度になる。

【0269】IPを使ったデータの伝送では上位の0から15までの優先度を下位のIPの優先度である8から15までの優先度に対応付ける必要がある。対応付けは上位の優先度の一部をクリッピングする方式でもよい

し、評価関数をもうけて対応付けてもよい。上位のデータと下位のIPの優先度の対応付けは、中継ノード(ルータやゲートウェイなど)、送受信端末で管理を行う。 【0270】なお、伝送手段はIPだけに限定されるわけではなく、ATMやMPEG2のTS(トランスポート・ストリーム)のように廃棄可能かそうでないかのフラグをもった伝送パケットを対象としてもよい。

【0271】これまでに述べた、フレーム優先度とストリーム優先度は、伝送媒体やデータ記録媒体へ適用が可能である。データ記録媒体としてフロッピーディスク、 光ディスクなどを用いて行うことができる。

【0272】また、記録媒体はこれに限らず、ICカード、ROMカセット等、プログラムを記録できるものであれば同様に実施することができる。さらに、データの中継を行うルータやゲートウェイといった画像音声中継装置を対象としてもよい。

【0273】加えて、Stream Priority (時系列データ間優先度)や、Frame Prior ity (時系列データ内優先度)の情報に基づいて再送 すべき時系列データを決定することで、優先的な再送処理が可能となる。たとえば、優先度情報に基づいて受信端末でデコードを行なっている場合、処理の対象外であるストリームやフレームの再送を防止することができる。

とは別に、再送回数と送信成功回数の関係から再送すべき優先度のストリームやフレームを決定してもよい。 【0275】一方、送信側の端末においても、Stream Priority (時系列データ間優先度)やFrame Priority (時系列データ内優先度)の情報に基づいて送信すべき時系列データを決定するととで、優先的な送信処理が可能となる。たとえば、平均転送レートや、再送回数に基づいて送信すべきストリー

ムやフレームの優先度を決定することで、ネットワーク

が過負荷である際にも適応的な映像や音声の伝送が可能

【0274】また、現在の処理対象となっている優先度

【0276】なお、上記実施の形態は、2次元の画像合成だけに限定したものではない。2次元の画像と3次元の画像を組み合わせた表現形式でもよいし、広視野画像40 (パノラマ画像)のように複数の画像を隣接するように画像合成するような画像合成方法も含めてもよい。また、本発明で対象としている通信形態は、有線の双方向CATVやB-ISDNだけではない。たとえば、センター側端末から家庭側端末への映像や音声の伝送は電波(例えば、VHF帯、UHF帯)、衛星放送で、家庭側端末からセンター側端末への情報発信はアナログの電話回線やN-ISDNであってもよい(映像、音声、データも必ずしも多重化されている必要はない)。また、IrDA、PHS (パーソナル・ハンディー・ホン)や無線LANのような無線を利用した通信形態であってもよ

56

61°

【0277】さらに、対象とする端末は、携帯情報端末 のように携帯型の端末であっても、セットトップBO X、パーソナルコンピュータのように卓上型の端末であ っても良い。

【0278】以上のように本発明によれば、複数のビデ オストリームや複数のオーディオストリームの取り扱い や、編集者の意図を反映させて、重要なシーンカットを 重点的にオーディオとともに同期再生をさせることが容 易となる。

【0279】以下に本発明の実施の形態を図面を参照し ながら説明する。

【0280】尚、ことで述べる実施の形態は、主に、上 述した課題(C1)~(C3)の何れかを解決するもの である。

【0281】図41は第1の実施の形態である送信装置 の構成を示すものである。2101は画像入力端子であ って、一枚の画像サイズは例えば縦144画素、横17 6画素である。2102は動画像符号化装置であって、 4つの構成要素1021、1022、1023、102 20 4から成る (Recommendation H. 261 参照)。

【0282】1021は入力された画像をマクロブロッ ク(縦16画素、横16画素の正方形領域) に分割し、 このブロックの符号化を、イントラ/インタどちらで符 号化するかを決定する切替器、1022は前回の符号化 結果から計算できるローカルデコード画像をもとに動き 補償画像を作成し、これと入力画像との差分を計算し、 結果をマクロブロック単位に出力する動き補償手段であ って、動き補償には、処理時間の長いハーフペル動き補 30 法は、請求項67に対応する。 償と処理時間の短いフルペル動き補償がある。1023 はそれぞれのマクロブロックに対してDCT変換を施す 直交変換手段、1024はこのDCT変換結果及び他の 符号化情報に対してエントロピー符号化を施すための可 変長符号化手段である。

【0283】2103は計数手段であって、動画像符号 化装置2102の4つの構成要素の実行回数を計数し、 入力画像ごとに、結果を変換手段に出力する。この時、 動き補償手段1022からは、ハーフベルとフルベルの 2 通りについてそれぞれの実行回数を計数する。

【0284】2104は変換手段であって、図42に示 すようなデータ列を出力する。2105は送信手段であ って、動画像符号化装置2102からの可変長符号と、 変換手段2104からのデータ列を多重化して、一本の データ列とし、データ出力端子2109に出力するもの である。

【0285】以上の構成により、受信装置に、必須処理 (切替器1021,直交変換手段1023,可変長符号 化手段1024)と非必須処理(動き補償手段102 2)の各実行回数を伝達することができる。

【0286】なお、この第1の実施の形態である送信装 置は、請求項68に対応する。

【0287】次に、図48は、第2の実施の形態である 送信方法のフローチャートである。

【0288】本実施の形態における動作が第1の実施の 形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。8 01にて、画像を入力し(画像入力端子2101)、8 02にて画像をマクロブロックに分割する。以降、80 7の条件分岐により、すべてのマクロブロックに対する 処理を完了するまで、803から806までの処理を繰 りかえす。なお、803から806までの処理の回数 を、特定の変数に記録できるように、それぞれの処理を 実行した場合には、対応する変数を1だけインクリメン トする。

【0289】まず、803にて、処理対象のマクロブロ ックをイントラ/インタどちらで符号化するかを判定す る(切替器1021)。インタの場合は、804にて動 き補償を行う(動き補償手段1022)。その後、80 5,806にて、DCT変換、可変長符号化を、行う (直交変換手段1023,可変長符号化手段102 4)。すべてのマクロブロックに対する処理を完了した ら(807にてYesの時)、808にて、それぞれの 処理に対応する実行回数を示す変数を読み、図2に示す ようなデータ列を生成し、このデータ列と符号とを多重 化し、出力する。以上の801から808までの処理 を、入力画像が続くかぎり、繰り返し実行する。

【0290】以上の構成により、各処理の実行回数を送 信することができる。

【0291】なお、この第2の実施の形態である送信方

【0292】次に、図43は第3の実施の形態である受 信装置の構成を示すものである。

【0293】同図において、307は第1の実施の形態 の送信装置の出力を入力するための入力端子、301は 第1の実施の形態の送信装置の出力をもとに可変長符号 とデータ列を逆多重化により取り出し出力する受信手段 であって、この時、一枚分のデータを受信するのに要し た時間を計測しておき、これも出力するものとする。

【0294】303は可変長符号を入力とする動画像の 40 復号化装置であって、5つの構成要素から成る。303 1は可変長符号からDCT係数及び他の符号化情報を取 り出すための可変長復号化手段、3032はDCT係数 に対して逆DCT変換処理を施す逆直交変換手段、30 33は切替器であって、マクロブロックごとに、イント ラ/インタどちらで符号化されているかの符号化情報に 基づき、出力を上下に振りわける動作をする。3034 は動き補償手段であって、前回の復号画像と動きの符号 化情報とを用い、動き補償画像を作成し、この画像に逆 直交変換手段3032の出力を加算して出力する。30 50 35は実行時間計測手段であって、復号化装置303に

可変長符号が入力されてから画像の復号化及び出力を完 了するまでの実行時間を計測し、これを出力する。30 2は、受信手段301からのデータ列から各要素(可変 長復号化手段3031,逆直交変換手段3032.切替 器3033,動き補償手段3034)の実行回数と、実 行時間計測手段3035から実行時間とを受け取り、各 要素の実行時間を推定する推定手段である。

【0295】推定方法は、例えば、線型回帰を用いれ ば、推定実行時間を目的変数y、各要素の実行回数を説 明変数x\_i とすれば良い。この場合、回帰バラメタa \_i は、各要素の実行時間とみなせるであろう。また、 線型回帰の場合、過去のデータを充分多く蓄積しておく 必要があり、メモリを沢山消費することになるが、これ を嫌う場合には、カルマンフィルタによる内部状態変数 の推定を利用しても良い。この場合、観測値が実行時 間、各要素の実行時間を内部状態変数とし、観測行列C が各要素の実行回数でステップごとに変化する場合、と 考えれば良い。304は、フルベル動き補償の実行回数 を減らし、相当数だけハーフペル動き補償の実行回数を 増やすように、各要素の実行回数を変更する回数削減手 20 復号化装置303,実行時間計測手段3035)。90 段である。この相当数の計算方法は、以下の通りであ る。

【0296】まず、推定手段302から各要素の実行回 数と推定実行時間とを受けとり、実行時間を予想する。 この時間が、受信手段301からのデータを受信するの に要した時間を越える場合に、越えなくなるまで、フル ペル動き補償の実行回数を増やし、ハーフペル動き補償 の実行回数を減らす。306は復号化画像の出力端子で ある。

【0297】なお、動き補償手段3034は、符号化情 30 報からハーフベル動き補償を行うよう指示されている場 合であるが、ハーフペル動き補償の所定実行回数を越え てしまった場合には、ハーフペルの動きを丸めて、フル ベルの動きとして、フルベル動き補償を実行する。

【0298】以上にて説明した第1の実施の形態、第3 の実施の形態によれば、推定された各要素の実行時間か ら復号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分のデー タを受信するのに要した時間(指定時間)を越えるよう であれば、実行時間の長いハーフベルの動き補償を、フ ルベルの動き補償で置き替える。これによって、実行時 間が指定時間を越えないようにでき、課題(C1)を解 決することができる(請求項68,請求項74に対 応)。

【0299】また、必須、非必須処理の部分を、2つの グループと見なしたものが請求項66,請求項72に、 動画の部分を波形データと見なした場合が、請求項6 4,請求項70に、それぞれ対応する。

【0300】なお、受信装置でのIDCT計算におい て、高周波成分を使用しないようにすることで、IDC CT計算のうち、低周波成分の計算を必須処理、髙周波 成分の計算を非必須処理とみなして、IDCT計算の高 周波成分の計算回数を削減するようにしても良い。次 に、図49は、第4の実施の形態である受信方法のフロ ーチャートである。

【0301】本実施の形態における動作が第3の実施の 形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。ス テップ901にて各要素の実行時間を表現する変数a\_ iを初期化する(推定手段302)。902にて多重化 10 データの入力と、これに要する時間の計測を行う(受信 手段301)。903にてこの多重化データを、可変長 符号とデータ列とに分離し、出力する(受信手段30 1)。904にてデータ列(図2)から各実行回数を取 り出し、これらをx\_iに設定する。905にて、各要 素の実行時間a\_iと各実行回数x\_iとから、実際の実 行回数を算出する(回数削減手段304)。906に て、復号化処理の実行時間の計測を開始し、907にて 後述する復号化処理ルーチンを起動し、その後、908 にて復号化処理の実行時間の計測を終了する (動画像の 8では、908での復号化処理の実行時間と905での 各要素の実際の実行回数とから各要素の実行時間を推定 し、a\_iを更新する(推定手段302)。以上の処理 を入力される多重化データごとに実行する。

【0302】また、復号化処理ルーチン907では、9 10にて可変長復号化を行い(可変長復号化手段303 1)、911にて逆直交変換を行い(逆直交変換手段3 032)、912にて、910での処理で取り出された イントラ/インタの情報で分岐する(切替器303

3)。インタの場合は、913にて動き補償を施す(動 き補償手段3034)。この913にて、ハーフペル動 き補償の実行回数を計数しておき、これが905で求め た実際の実行回数を越えた場合には、ハーフペル動き補 償をフルペル動き補償で置き替えて実行する。以上の処 理を、すべてのマクロブロックについて完了後(ステッ プ914)、このルーチンを終了する。

【0303】以上にて説明した第2の実施の形態、第4 の実施の形態によれば、推定された各要素の実行時間か ら復号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分のデー タを受信するのに要した時間(指定時間)を越えるよう であれば、実行時間の長いハーフペルの動き補償を、フ ルペルの動き補償で置き替える。これによって、実行時 間が指定時間を越えないようにでき、課題(C1)を解 決することができる(請求項67,請求項73に対 応)。

【0304】また、必須、非必須処理の部分を、2つの グループと見なしたものが請求項65,請求項71に、 動画の部分を波形データと見なした場合が、請求項6 3,請求項69に、それぞれ対応する。

T計算の処理時間を減らすことができる。つまり、ID 50 【0305】次に、図44は第5の実施の形態である受

信装置の構成を示すものである。

【0306】本実施の形態のほとんどの構成要素は、第 2の実施の形態で説明したのと同じであり、2つの構成 要素の追加と、1つの構成要素の修正のみであるのでそ の点を説明する。

【0307】402は第2の実施の形態で説明した推定 手段302に推定の結果得た各要素の実行時間を、回数 制限手段304への出力とは別に、出力するよう修正し たものである。408は送信手段であって、各要素の実 行時間から図45に示すようなデータ列を生成し、これ 10 を出力するものである。実行時間は、マイクロセコンド を単位として、16bitで表現すれば最大で、約65 ミリセコンドを表現できるので、充分であろう。409 はこのデータ列を送信手段に送るための出力端子であ る。

【0308】また、この第5の実施の形態に対応する受 信方法は、図45に示すようなデータ列を生成するステ ップを図48の808の直後に追加したもので良い。

【0309】次に、図46は第6の実施の形態である送 信装置の構成を示すものである。

【0310】本実施の形態のほとんどの構成要素は、第 1の実施の形態で説明したのと同じであり、2つの構成 要素の追加のみであるのでその点を説明する。606は 第3の実施の形態の受信装置の出力するデータ列を受信 するための入力端子、607はこのデータ列を受信し、 各要素の実行時間を出力する受信手段である。608 は、各要素の実行回数を求める決定手段であって、その 手順は以下の通りである。まず、画像中のすべてのマク ロブロックについて、切替器1021での処理を行い、 この時点での切替器1021の実行回数を求める。ま た、このあとの、動き補償手段1022、直交変換手段 1023, 可変長符号化手段1024での実行回数は、 この時点までの処理結果によって、一意に決定できる。 そとで、これら実行回数と、受信手段607からの実行 時間を用いて、受信装置側での復号化に要する実行時間 を予測する。この予測復号化時間は、各要素の実行時間 と実行回数の積の、要素ごとの総和として、求まる。そ して、予測復号化時間が、レートコントローラなどが指 定した今回の画像で発生すべき符号量(例えば16kb its)の伝送に要する時間(例えば、伝送速度が64 kbit/secなら250msec)以上であれば、 復号化時間が伝送に要する時間を越えないように、フル ペル動き補償の実行回数を増やし、ハーフペル動き補償 の実行回数を減らす。(フルベル動き補償のほうが、実 行時間が短いので、これの回数を減らすことで実行時間 を小さくすることができる。)

なお、動画像の符号化装置2102は、決定手段608 の指定した実行回数に基づき、各処理を行う。例えば、 動き補償手1022は、指定されたハーフペルの動き補

60 ば、その後は、フルベルの動き補償だけを実行するよう になる。

【0311】また、ハーフペルの動き補償が、画像中に 一様にちらばるように、選択方法を工夫しても良い。た とえば、まず、ハーフペルの動き補償を必要とするマク ロブロックをすべて求め、この数(例えば12)をハー フベルの動き補償実行回数(例えば4)で割った商

(3)を求め、ハーフベルの動き補償を必要とするマク ロブロックの始めからの順序が、この商で割りきれるも の(0,3,6,9)だけにハーフペルの動き補償を施 す、という方法でも良い。

【0312】以上にて説明した第5の実施の形態、第6 の実施の形態によれば、推定された各要素の実行時間を 送信側に伝送し、送信側にて復号化処理の実行時間を予 測し、これが一枚分のデータを受信するのに要するであ ろう時間(指定時間)を越えないように実行時間の長い ハーフペルの動き補償を、フルベルの動き補償で置き替 える。これによって、送られた符号化情報のうち、ハー フペル動き補償の情報が捨てられることなく、実行時間 20 が指定時間を越えないようにでき、課題(C2)を解決 することができる(請求項76,請求項78に対応)。 【0313】なお、非必須処理において、インターマク ロブロック符号化を普通の動き補償、8x8動き補償、 オーバラップ動き補償の3つに分割しても良い。

【0314】次に、図50は、第7の実施の形態である 送信方法のフローチャートである。

【0315】本実施の形態における動作が第6の実施の 形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。1 001にて、各処理の実行時間の初期値を設定する。8 30 01にて画像を入力し(入力端子2101)、にて画像 をマクロブロックに分割する。1002にて、すべての マクロブロックについて、イントラ/インタどちらで符 号化するかを判定する(切替器1021)。この結果、 1005から806までの各処理の実行回数がわかるの で、1003では、この実行回数と、各処理の実行時間 とから、実際の実行回数を算出する(決定手段60 8).

【0316】以降、807の条件分岐により、すべての マクロブロックに対する処理を完了するまで、1005 40 から806までの処理を繰りかえす。

【0317】なお、1005から806までの処理の回 数を、特定の変数に記録できるように、それぞれの処理 を実行した場合には、対応する変数を1だけインクリメ ントする。まず、1005にて、1002での判定結果 に基き、分岐する(切替器1021)。インタの場合 は、804にて動き補償を行う(動き補償手段102 2)。ととで、ハーフペル動き補償の回数を計数してお き、これが1003で求めた実際の実行回数を越えた場 合には、ハーフペル動き補償を実行せずかわりにフルペ 償実行回数分だけ、ハーフベル動き補償を実行完了すれ 50 ル動き補償を実行する。その後、805,806にて、

DCT変換、可変長符号化を、行う(直交変換手段1023,可変長符号化手段1024)。すべてのマクロブロックに対する処理を完了したら(807にてYesの時)、808にて、それぞれの処理に対応する実行回数を示す変数を読み、図2に示すようなデータ列を生成し、このデータ列と符号とを多重化し、出力する。1004では、データ列を受信し、これから各処理の実行時間を取り出し、設定する。

【0318】以上の801から1004までの処理を、 入力画像が続くかぎり、繰り返し実行する。

【0319】以上にて説明した、第5の実施の形態の説明部分の最後の「また」で始まるパラグラフと、第7の実施の形態とによれば、推定された各要素の実行時間を送信側に伝送し、送信側にて復号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分のデータを受信するのに要するであるう時間(指定時間)を越えないように実行時間の長いハーフペルの動き補償を、フルベルの動き補償で置き替える。これによって、送られた符号化情報のうち、ハーフベル動き補償の情報が捨てられることなく、実行時間が指定時間を越えないようにでき、課題(C2)を解決 20することができる(請求項75,請求項77に対応)。【0320】次に、図47は第8の実施の形態である送信装置の構成を示すものである。

【0321】本実施の形態のほとんどの構成要素は、第 1の実施の形態で説明したのと同じであり、4つの構成 要素の追加のみであるのでその点を説明する。

【0322】7010は実行時間計測手段であって、符号化装置2102に画像が入力されてから画像の符号化及び符号の出力を完了するまでの実行時間を計測し、とれを出力する。706は、計数手段2103からのデータ列からの各要素(切替器1021、動き補償手段1024)の実行回数と、実行時間計測手段7010からの実行時間とを受け取り、各要素の実行時間を推定する推定手段である。推定方法は、第2の実施の形態の推定手段302で説明したものと同じで良い。707はユーザからのフレームレート値を入力するための入力端子、708は、各要素の実行回数を求める決定手段であって、その手順は以下の通りである。

【0323】まず、画像中のすべてのマクロブロックに 40 なしついて、切替器1021での処理を行い、この時点での 切替器1021の実行回数を求める。また、このあと 時間の、動き補償手段1022、直交変換手段1023、可 変長符号化手段1024での実行回数は、この時点まで の処理結果によって、一意に決定できる。つぎに、この 実行回数と推定手段706からの各要素の推定実行時間 との積の、要素ごとの総和を求め予測符号化時間を算出 以外 する。そして、予測符号化時間が、707からのフレームレートの逆数から求まる一枚の画像の符号化に使用可 結果 能な時間以上であれば、フルベル動き補償の実行回数を 50 い。

増やし、ハーフベル動き補償の実行回数を減らす。

【0324】この増減処理と予測符号化時間の算出とを、予測符号化時間が使用可能な時間以下になるまで、繰り返すことで、それぞれの実行回数を決定する。

【0325】なお、動画像の符号化装置2102は、決定手段608の指定した実行回数に基づき、各処理を行う。例えば、動き補償手1022は、指定されたハーフベルの動き補償実行回数分だけ、ハーフベル動き補償を実行完了すれば、その後は、フルベルの動き補償だけを10実行するようになる。

【0326】また、ハーフペルの動き補償が、画像中に一様にちらばるように、選択方法を工夫しても良い。たとえば、まず、ハーフペルの動き補償を必要とするマクロブロックをすべて求め、この数(例えば12)をハーフペルの動き補償実行回数(例えば4)で割った商

(3)を求め、ハーフペルの動き補償を必要とするマクロブロックの始めからの順序が、この商で割りきれるもの(0,3,6,9)だけにハーフペルの動き補償を施す、という方法でも良い。

) 【0327】以上示した第8の実施の形態によれば、各 処理の実行時間を推定し、この推定実行時間に基き、符 号化に要する実行時間を予め予測し、この予測符号化時 間が、フレームレートから決まる画像の符号化に使用可 能な時間以下になるように、実行回数を決定することに より、課題(C3)を解決することができる(請求項8 0に対応)。

【0328】なお、動き補償手段1022では、動きベクトルを検出するために、左右上下15画素の範囲のベクトルのうち、もっともSAD(画素ごとに差の絶対値30の和)を小さくするものを検出するフルサーチ動きベクトル検出方法存在するが、これ以外に、3step動きベクトル検出方法というものもある(H.261のannex.に記述がある)。これは、上記の探索範囲にて均等な配置関係の9点を選び、これのSAD最小の点を選ぶ。次に、この点の近傍のせばめた範囲にて、再度、9点を選び、SAD最小の点を選ぶ。このような処理をもう一度実行するのが、3step動きベクトル検出方法である。

【0329】とれら2つの方法を、非必須処理方法とみなし、実行時間をそれぞれ推定し、推定実行時間にもとづき、符号化に要する実行時間を予測し、この予測実行時間がユーザ指定時間以下になるように、適宜、フルサーチ動きベクトル検出方法の実行回数を減らし、かわりに3step動きベクトル検出方法の実行回数を増やすようにしても良い。

【0330】さらに、3step動きベクトル検出方法 以外に、もっと処理を簡略化した固定探索回数による動 きベクトル検出方法や、(0,0)動きベクトルのみを 結果として返す動きベクトル検出方法を併用しても良

【0331】次に、図51は、第9の実施の形態である 送信方法のフローチャートである。

【0332】本実施の形態における動作が第8の実施の 形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。各 フローでの詳しい動作は、対応する要素の説明を参照の こと。また、第2の実施の形態とほぼ同じであるので、 異なる点のみを説明する。

【0333】1101にて各処理の実行時間の初期値を 変数a\_iに設定する。また、1102にてフレームレー トを入力する(入力端子707)。1103は、110 10 2でのフレームレート、各処理の実行時間a\_i、100 2でのイントラ/インタ判定結果から求まる各処理の実 行回数、とから実際の実行回数を決定する(決定手段7 08)。1105,1106は、符号化処理の実行時間 を計測するためのものである。1104は、1106で の実行時間と各処理の実際の実行回数とから各処理の実 行時間を推定し、変数a\_iを更新する(推定手段70

【0334】以上示した第9の実施の形態によれば、各 処理の実行時間を推定し、この推定実行時間に基き、符 号化に要する実行時間を予め予測し、この予測符号化時 間が、フレームレートから決まる画像の符号化に使用可 能な時間以下になるように、実行回数を決定することに より、課題(C3)を解決することができる(請求項7 9 に対応)。

【0335】なお、第2の実施の形態において、808 でのデータ列生成時に、図2に示すスタートコードの直 後に、2バイトの領域を追加し、ことに、符号の長さの 二進表現を追加しても良い。

【0336】さらに、第4の実施の形態において、90 2での多重化データの入力時にとの2バイトの領域から 符号の長さを抽出し、この符号長さと、符号の伝送速度 とから求まる符号の伝送時間を、905での実行回数計 算に用いるようにしても良い (符号の伝送時間を越えな いように、ハーフベル動き補償の実行回数を減らす)。 これは、請求項81,請求項83に対応する。

【0337】なお、第1の実施の形態において、210 4でのデータ列生成時に、図2に示すスタートコードの 直後に、2バイトの領域を追加し、ととに、符号の長さ の二進表現を追加しても良い。

【0338】さらに、第3の実施の形態において、30 1での多重化データの入力時にこの2バイトの領域から 符号の長さを抽出し、この符号長さと、符号の伝送速度 とから求まる符号の伝送時間を、304での実行回数計 算に用いるようにしても良い (符号の伝送時間を越えな いように、ハーフベル動き補償の実行回数を減らす)。 これは、請求項82、請求項84に対応する。

【0339】また、第4の実施の形態において、909 直後に、ハーフベル動き補償の実際の実行回数を記録 し、これの最大値を算出する。そして、この最大値が充 50 【0346】以上説明したところから明らかなように、

分小さな値(例えば、2とか3)以下の場合には、ハー フペル動き補償を使用しないことを示すデータ列 (特定 のビットパターンから成るデータ列)を生成し、これを 送信しても良い。さらに、第2の実施の形態において、 808直後にて、このデータ列の受信有無を確認し、ハ ーフペル動き補償を使用しないことを示すデータ列を受 信した場合には、808にて動き補償の処理を常にフル ペル動き補償とするようにしても良い。これは、請求項 93、請求項91に対応する。

【0340】さらに、動き補償以外にも、この考えを適 用できる。たとえば、DCT計算で、髙周波成分を使用 しないようにすることで、DCT計算の処理時間を減ら すことができる。つまり、受信方法にて、 I DC T計算 の実行時間の全体の実行時間に占める割合が一定値を越 える場合には、その旨を示すデータ列を送信側に伝送す る。送信側では、このデータ列を受信した場合には、D CT計算において低周波成分のみを計算し、髙周波成分 はすべて0にしても良い。これは、請求項89に対応す る。

【0341】さらに、ことでは、画像を用いて実施の形 態を説明したが、画像以外の音声などに、上記の各方法 を適用しても良い。とれは、請求項85, 請求項87に 対応する。

【0342】また、第3の実施の形態において、303 4にて、ハーフベル動き補償の実際の実行回数を記録 し、これの最大値を算出する。そして、この最大値が充 分小さな値(例えば、2とか3)以下の場合には、ハー フペル動き補償を使用しないことを示すデータ列 (特定 のビットパターンから成るデータ列)を生成し、これを 送信しても良い。さらに、第1の実施の形態において、 ハーフペル動き補償を使用しないことを示すデータ列を 受信した場合には、1022での動き補償の処理を常に フルベル動き補償とするようにしても良い。これは、請 求項94、請求項92に対応する。

【0343】さらに、動き補償以外にも、この考えを適 用できる。たとえば、DCT計算で、高周波成分を使用 しないようにすることで、DCT計算の処理時間を減ら すことができる。つまり、受信方法にて、IDCT計算 の実行時間の全体の実行時間に占める割合が一定値を越 40 える場合には、その旨を示すデータ列を送信側に伝送す

【0344】送信側では、このデータ列を受信した場合 には、DCT計算において低周波成分のみを計算し、高 周波成分はすべて0にしても良い。これは、請求項90 に対応する。

【0345】さらに、ととでは、画像を用いて実施の形 態を説明したが、画像以外の音声などに、上記の方法を 適用しても良い。とれは、請求項86,請求項88に対 応する。

請求項68,請求項74(例えば第1の実施の形態、第 3の実施の形態) によれば、推定された各要素の実行時 間から復号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分の データを受信するのに要した時間 (指定時間)を越える ようであれば、実行時間の長いハーフベルの動き補償 を、フルベルの動き補償で置き替える。これによって、 実行時間が指定時間を越えないようにでき、課題(C 1)を解決することができる。

【0347】また、請求項75、請求項77(例えば第 5の実施の形態、第7の実施の形態)によれば、推定さ 10 送、制御する方法を示す図 れた各要素の実行時間を送信側に伝送し、送信側にて復 号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分のデータを 受信するのに要するであろう時間(指定時間)を越えな いように実行時間の長いハーフベルの動き補償を、フル ベルの動き補償で置き替える。これによって、送られた 符号化情報のうち、ハーフペル動き補償の情報が捨てら れることなく、実行時間が指定時間を越えないようにで き、課題(C2)を解決することができる。

【0348】また、請求項79(例えば第9の実施の形 行時間に基き、符号化に要する実行時間を予め予測し、 この予測符号化時間が、フレームレートから決まる画像 の符号化に使用可能な時間以下になるように、実行回数 を決定することにより、課題(C3)を解決することが できる。

【0349】とのように、本発明により、計算負荷が増 大してもゆるやかに品質を落とす機能(CGD:Comput ational Graceful Degradation)を実現出来、実施に伴 う利益は非常に大である。

【0350】又、以上述べてきた実施の形態の何れか― 30 体例を示す図 つに記載の各ステップ(又は、各手段)の全部又は一部 のステップ(又は、各手段の動作)をコンピュータに実 行させるためのプログラムを記録した磁気記録媒体や、 光記録媒体などの記録媒体を作成し、その記録媒体を用 いてコンピュータにより上記と同様の動作を行っても良

## [0351]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 例えば、送信端末と受信端末で使用するデータ管理情 報、伝送管理情報、制御情報の各情報の枠組みを動的に 40 体例を示す図 決定することで、状況に応じた情報の枠組みの変更が可 能になり、用途や伝送路に応じた変更ができる。

【0352】又、本発明によれば、例えば、複数のビデ オストリームや複数のオーディオストリームの取り扱い や、編集者の意図を反映させて、重要なシーンカットを 重点的にオーディオとともに同期再生をさせることが容 易となる。

【0353】又、本発明によれば、例えば、推定された 各要素の実行時間から復号化処理の実行時間を予測し、 これが一枚分のデータを受信するのに要した時間(指定 50 体例を示す図

時間)を越えるようであれば、実行時間の長いハーフペ ルの動き補償を、フルペルの動き補償で置き替えること によって、実行時間が指定時間を越えないようにでき る。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例における画像音声送受信装置の 概略構成図

【図2】受信管理部と分離部とを示す図

【図3】複数の論理的な伝送路を用いて画像や音声の伝

【図4】送信すべき画像や音声のデータに付加するヘッ ダ情報の動的な変更方法を示す図

【図5】(a)~(b):AL情報の付加方法を示す図

【図6】(a)~(d):AL情報の付加方法の例を示 す図

【図7】複数の論理的な伝送路を動的に多重化、分離し て情報の伝送を行う方法を示す図

【図8】放送番組の伝送手順を示す図

【図9】(a):プログラム、データが受信端末にある 態)によれば、各処理の実行時間を推定し、この推定実 20 場合における、プログラムやデータの読み込み、立ち上 げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法を示す図

> (b):プログラム、データが送信される場合におけ る、プログラムやデータの読み込み、立ち上げ時間を考 慮した画像や音声の伝送方法を示す図

> 【図10】(a)~(b):ザッピングに対する対応方

【図11】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図12】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具

【図13】実際に端末間で送受信されるブロトコルの具 体例を示す図

【図14】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図15】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図16】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図17】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具

【図18】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図19】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図20】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図21】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図

【図22】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具

【図23】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具

【図24】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図

【図25】(a)~(b):本発明のCGDのデモシステム構成図

【図26】本発明のCGDのデモシステム構成図

【図27】エンコーダでの過負荷時の優先度の付加方法 を示す図

【図28】過負荷時の受信端末での優先度の決定方法に 10 成図 ついて記した図 【図

【図29】優先度の時間変化を示す図

体例を示す図

【図30】ストリーム優先度とオブジェクト優先度を示す図

【図31】本発明の実施例における画像符号化、画像復 号化装置の概略構成図

【図32】本発明の実施例における音声符号化、音声復 号化装置の概略構成図

【図33】(a)~(b):過負荷時の処理の優先度を管理する優先度付加部、優先度決定部を示す図

【図34】優先度を付加する粒度を示す図

【図35】優先度を付加する粒度を示す図

【図36】優先度を付加する粒度を示す図

【図37】多重解像度の画像データへ優先度の割り当て 方法を示す図

【図38】通信ペイロードの構成方法を示す図

【図39】データを通信ペイロードへ対応づける方法を 示す図

【図40】オブジェクト優先度、ストリーム優先度と通信バケット優先度との対応を示す図

【図41】本発明の第1の実施の形態における送信装置の構成図

【図42】第1の実施の形態の説明図

【図43】本発明の第3の実施の形態における受信装置 の構成図

【図44】本発明の第5の実施の形態における受信装置 の構成図

【図45】第5の実施の形態の説明図

【図46】本発明の第6の実施の形態における送信装置の構成図

【図47】本発明の第8の実施の形態における送信装置の構成図

【図48】本発明の第2の実施の形態における送信方法 のフローチャート 【図49】本発明の第4の実施の形態における受信方法 のフローチャート

68

【図50】本発明の第7の実施の形態における送信方法 のフローチャート

【図51】本発明の第9の実施の形態における送信方法 のフローチャート

【図52】本発明の画像・音声送信装置の一例を示す構成図

【図53】本発明の画像・音声受信装置の一例を示す構成図

【図54】本発明の画像・音声送信装置の映像と音声に 優先度を付加する優先度付加手段について説明する図

【図55】本発明の画像・音声受信装置の映像と音声に付加された優先度を解釈し、復号処理の可否を決定する 優先度決定手段について説明する図

【符号の説明】

11 受信管理部

12 分離部

13 伝送部

20 14 画像伸長部

15 画像伸長管理部

16 画像合成部

17 出力部

18 端末制御部

301 受信手段

302 推定手段

303 動画像の復号化装置

304 回数削減手段

306 出力端子

30 307 入力端子

3031 可変長復号化手段

3032 逆直交変換手段

3033 切替器

3034 動き補償手段

3035 実行時間計測手段

4011 送信管理部

4012 画像符号部

4013 受信管理部

4014 画像復号部

40 4015 画像合成部

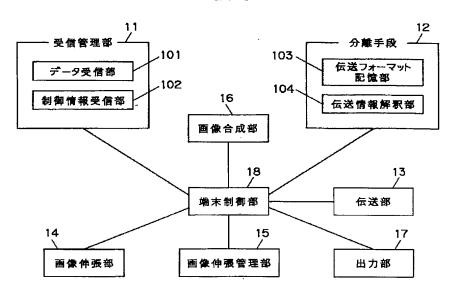
4016 出力部

4101 画像符号化装置

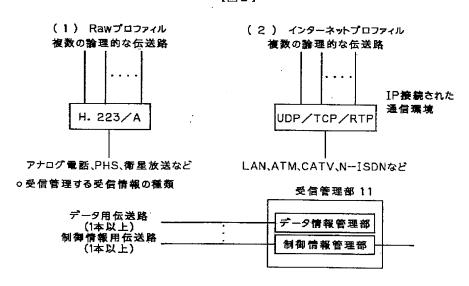
4102 画像復号化装置

•

【図1】



【図2】



【図3】

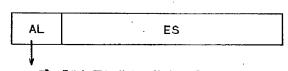
## ○ データの処理可能な開始位置であるかを示す情報

- ランダムアクセスのフラグ(ランダムアクセスフラグ) 例えば、映像ならばイントラフレーム(Iピクチャ)
- アクセス単位を示すフラグ(アクセスフラグ) 例えば、映像ならばフレーム、GOB単位

AL:アダプテーションレイヤ ES:エレメンタリーストリーム

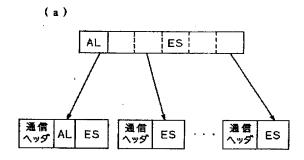
PTS: プレゼンテーション・タイム・スタンプ



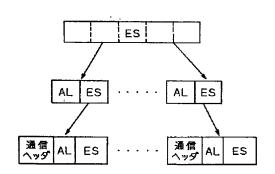


・データや処理可能な開始位置であるかを示す情報 ・データの再生時刻を示す情報 (PTS) ・データの処理の優先度を示す情報

【図5】

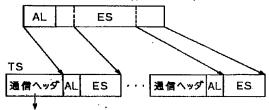


' (в)



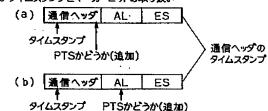
### 【図4】

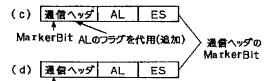
o TS:トランスポートストリーム(伝送パケット)



- ・データ片の処理可能な開始位置であるかを示す情報
- ・データの順序関係を示すための識別番号(シーケンス番号)
- ・データ片の伝送に関する時間

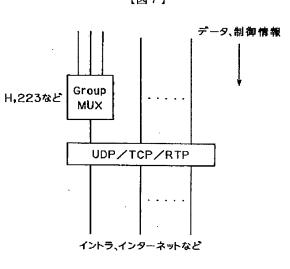
#### o タイムスタンプとマーカービットの取り扱い





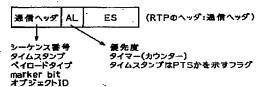
MarkerBit (ランダムアクセスフラグ、アクセスフラグが ALに存在するという意味に解釈させる)

【図7】



#### 【図6】

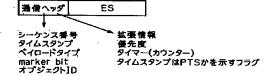
### (a)RTPベースを活かす方法



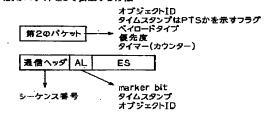
#### (b)遺信ヘッダを簡略化する方法



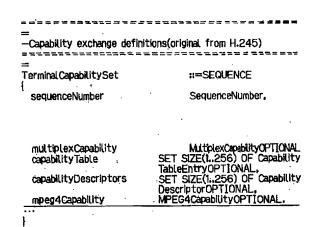
#### (C)ALの情報をすべて通信ヘッダにする方法



#### (d)別のパケットとして伝送する方法



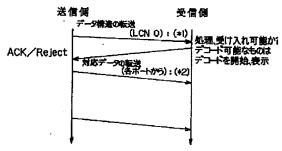
【図12】



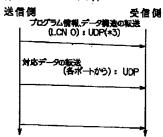
### 【図8】

#### ・放送番組の伝送手順

く戻りチャンネルありの放送型、通信型〉



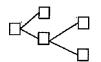
〈放送型、(戻りチャンネルなし)〉



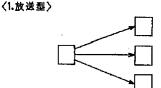
- (\*1) TCPのようにパッナトロスを検出、再送する方式でなければならない (\*2) RTP/RTCPとかTCP/IPなど (\*3) 同一デーグ映像、音声、側脚情報(番組、データ構造)を繰り返し、 伝送し続けるシーケンス番号にて受信婦末ではパッナトの検出、 順序を保つ。(ローカルで閉じた領域で使用かなトラフィックが 大きくなりすぎる)

### 【図11】

### 〈オブジェクトの階層イメージ〉



#### 〈オブジェクトの伝送イメージ〉



#### 〈2,通信型〉

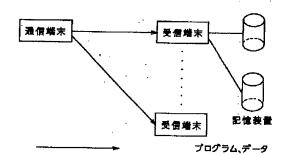
RTP/RTCP(各論理チャンネルのProgramIDは固定)



LCNO (control)

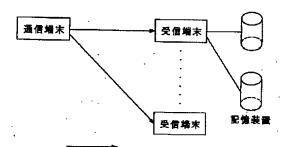
### 【図9】

## (a) プログラム、データが受信端末にある場合



必要となるプログラム、データ識別子 必要となる時点を運知するためのフラグ、カウンタ、タイマー

# (b) プログラム、データが送信される場合



受信端末での記憶先、超動時間など プログラム、データ

## 【図15】

DestoryGroupMux	::=SEQUENCE
sequenceNumber GroupMuxID	SequenceNumber, INTEGER(01023),
1 .	
DestoryGroupMuxAck	::=SEQUENCE
sequenceNumber	SequenceNumber,
}	
DestoryGroupMuxReject	:==SEQUENCE
sequenceNumber cause	SequenceNumber, CHOICE
· ·	•
}	
1	

## 【図10】

(a)

受信端末

制御情報、データ

主視瞭部

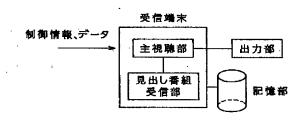
出力部

必要となる
プログラム、データ

必要となる時点を
示すフラグ、カウンタ、タイマー

記憶部

(ъ)



【図13】

-MPEG4 Capability definitions	
MPEG4Capability	::=SEQUENCE
sequenceNumber NumberOfProcessObject	SequenceNumber, SEQUENCE
MaxNumberOfVideo	INTEGER(01023),
MaxNumberOfSounds	INTEGER(01023).
MaxNumberOfMux	INTEGER(01023),
reconfigurationALCapability	BOOLEAN,
MPEG4CapabilityAck	::=SEQUENCE
sequenceNumber	SequenceNumber,
} MPEG4CapabilityReject	::=SEQUENCE
sequenceNumber NumberOfProcessObject	SequenceNumber, SEQUENCE
maxNumberOfVideo	MaxNumberOfVideo.
maxNumberOfSounds	MaxNumberOfSounds
MaxNumberOfMux	maxNumberOfMux,
reconfigurationALCapability	BOOLEAN,
١	

#### 【図14】

# -Group MUX definitions CreateGroupMux ::=SEQUENCE sequenceNumber SequenceNumber, GroupMuxID lanportNumber INTEGER(0..1023), LANPortNumber, CreateGroupMuxAck ::=SEQUENCE sequenceNumber SequenceNumber, CreateGroupMuxReject ::=SEQUENCE sequenceNumber SequenceNumber, CHOICE cause

### 【図16】

```
PortNumberStructure
                                  ::=SEQUENCE
 sequenceNumber
lanPortNumber
                                  SequenceNumber.
                                  LANPortNumber, INTEGER(1..15),
 numberOfLogicalNumber
 SEQUENCE SIZE(1..15) OF PortStructureElement,
 PortStructureElement
                                  ::=SEQUENCE
 logicalPortNumber
                                 LogicalPortNumber.
PortNumberStructureAck
                                  ::=SEQUENCE
 sequenceNumber
                                  SequenceNumber.
PortNumberStructureReject
                                  ::=SEQUENCE
 sequenceNumber
                                  SequenceNumber,
 cause
                                  CHOICE
```

### 【図17】

```
    Logical channel signalling definitions(original from H.245)
    MPEG4 Object Create Operation(for LANPortNumber)

                                                ==SEQUENCE
OpenLogical Channel
    foward_ogicalChannelNumber
                                                LogicalChannelNumber.
    fowardLogicalChannelParameters SEQUENCE
      portNumber
                                                INTEGER(0..65535)OPTIONAL,
      dataType
multiplexParameters
                                                DataType,
CHOICE
         h222LogicalChannelParameters H222LogicalChannelParameters.
         h223LogicalChannelParameters
                                            H223LogicalChannelParameters,
         v76LogicalChannelParameters
                                            v76LogicalChannelParameters,
         h2250LogicalChannelParameters H2250LogicalChannelParameters,
        h223AnnexALogical Channel Parameters
H223AnnexALogical Channel Parameters
MPEG4Logical Channel Parameters MPEG4Logical Channel Parameters,
```

#### 【図18】

```
MPEG4Logical Channel Parameters
                                    ::=SEQUENCE
    -H.225BASE
                                    INTEGER(0..65535),
   LANportNumber
                                    INTEGER(0..255),
   ProgramID
   ProgramName
                                    OCTETSTRING(SIZE(128)),
BroadcastChannelProgram
                                    ::=SEQUENCE
   sequenceNumber
numberOfChannelNumber
                                    SequenceNumber, [NTEGER(0..1023),
   SEQUENCE SIZE(1..1023) OF MPEG4LogicalChannelParameters
ChangeLogical Channel Attribute
                                    ::=SEQUENCE
   sequenceNumber
                                    SequenceNumber
                                    LANPortNumber,
INTEGER(0..255),
   lanportNumber
   ProgramID
ChangeLogicalChannelAttributeAck
                                    ::=SEQUENCE
   sequenceNumber
                                    SequenceNumber.
ChangeLogicalChannelAttributeReject
                                    ::=SEQUENCE
   sequenceNumber
                                    SequenceNumber,
   cause
                                    CHOICE
```

#### 【図19】

## 【図20】

```
-Adaptation Layer Reconfiguration Request definitions
-MPEG4 Object Class definition
                                                                        ALReconfiguration
MPEG4 Object Class definition
                                      ::=SEQUENCE
                                                                                                               :=CHOICE
   sequenceNumber
                                       SequenceNumber,
                                                                          sequenceNumber
                                                                                                               SequenceNumber,
                                                                                                              INTEGER(0...2),
INTEGER(0...32),
INTEGER(0...8),
--forVideo and Sound
   ProgramID INTEGER(0..255),
NumberOfObjectsList INTEGER(0..1023),
SEQUENCE SIZE(1..1023) OF ObjectStructureElement
                                                                          RandomAccessFlagMaxBit
                                                                          PresentationTimeStampsMaxBit
                                                                          CGDPriorityMaxBit
                                       ::=SEQUENCE
ObjectStructureElement
                                      INTEGER(0..16777215),
INTEGER(1024.5000),
--forRPT(Video&Sound)
BOOLEAN,
INTEGER(0..255),
INTEGER(0..255),
   SSRC
                                                                            ______
   LANPortNumber
                                                                        -Adaptation Layer Reconfiguration Response definitions
   ScrambleFlag
CGDOffset
                                                                        ALReconfigurationAck
                                                                                                              ::=SEQUENCE
MediaType
                                                                         sequenceNumber
                                                                                                              SequenceNumber,
                                                                        ALReconfigurationReject
                                                                                                              =SEQUENCE
MPEG4 Object Class definitionAck
                                       ::=SEQUENCE
                                                                                                              SequenceNumber, CHOICE
                                                                         sequenceNumber
   sequenceNumber
                                       SequenceNumber,
                                                                         cause
                                       ::=SEQUENCE
MPEG4 Object Class definitionReject
    sequenceNumber
                                       SequenceNumber,
                                       CHOICE
    cause
   Ĭ ...
                                                                        〈AL、ES、RTPの関係〉
                                                                           AL
                                                                                         ES
                                                                         TS
                                                                          RTP Header
                                                                                     AL
                                                                                             ES
                                                                                                                     RTP Heade
                                                                                                                                 E$
```

### 【図21】

= = = = = = = = = = = = = = = = = = =	:=====================================	【図22】		
-Setup Program and Data Requ	est definitions			
Setup Request	:=CHOICE	⇒ —control and AL attribute defin	ations	
sequenceNumber SSRC IMEGER(016777215)2	SequenceNumber,		======================================	
Logical Channel Number, setupitem	INTEGER(10245000), CHO]CE	ControlALdefinition (	::=CHOICE	
executeProgramNumber dataNumber executeCommandNumber	INTEGER(0255), INTEGER(0255), INTEGER(0255),	sequenceNumber AL {	SequenceNumber, CHOICE	
), nofitycounter {	CHOICE	RandomAccessFlagUse PresentationTimeStampUse CGDPriorityUse	BOOLEAN, BOOLEAN, BOOLEAN,	
flag counter timer	BOOLEAN INTEGER(O255), INTEGER(O255),	···	•	
ſ, ,				

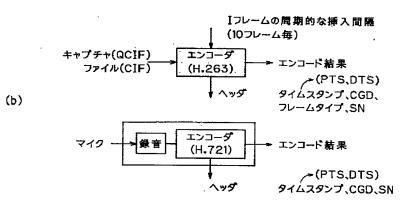
【図23】

【図24】

```
classES_header{
     uint(4)
uint(24)
                    headerID;
bufferSizeES;
                                                                               -Adaptation Layer PDU header configuration Request and Command definition
                                                                               ==SEQUENCE
     uint(1)
                    useTimeStamps:
                                                                            AL configuration
                                                                                                                     SequenceNumber,
BOOLEAN,
INTEGER(0..4),
SEQUENCE
                                                                                sequenceNumber
                                                                                defaultHeaderConfiguration
    uint(16) sequenceNumberMaxBit;
uint(1) useHeaderExtension;
if (useHeaderExtension){
                                                                                headerID
                                                                                MPEG4ALPDUHeaderConfig
                                                                                                                      BOOLEAN,
BOOLEAN,
                                                                                  accessUintStartFlag
                   uint(1)
uint(1)
uint(1)
                                                                                  randomAccessPointFlag
OCRsetFlag
degradationPriorityMaxBit
                                  accessUintStartFlag;
                                  randomAccessPointFlag;
OCRsetFlag;
                                                                                                                      BOOLEAN,
INTEGER(0..4),
                                   degradationPriorityMaxBit;
                    uint(4)
     uint(3)
                    reserved:
```

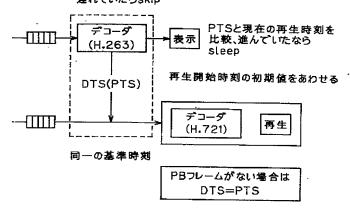
【図25】

(a)

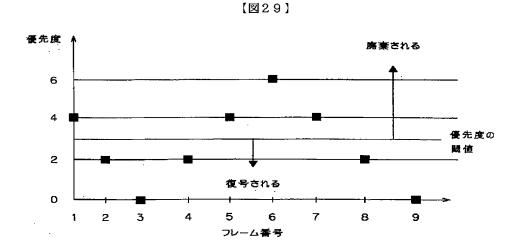


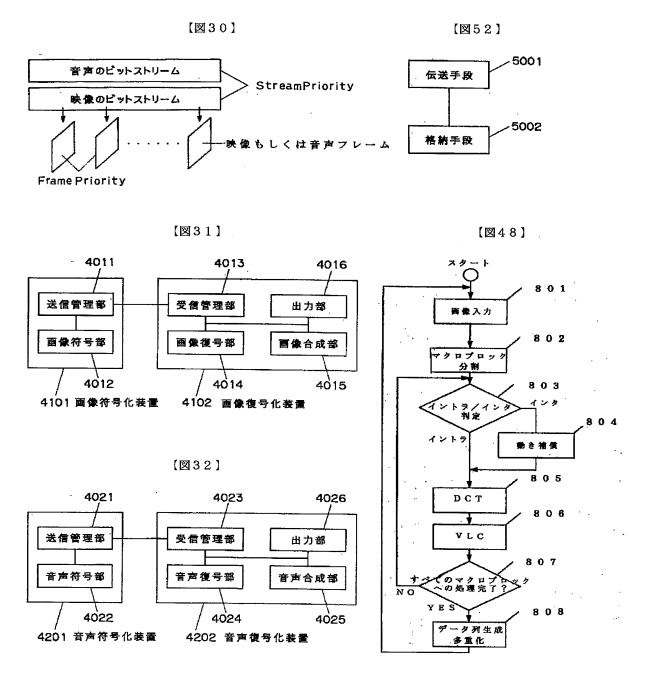
【図26】

DTS(PTS)と現在の再生時刻を比較、 遅れていたらskip

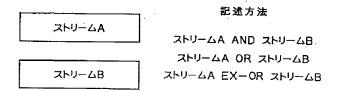


【図27】 【図28】 選負荷時の受信端末での処理(動画、背戸共規)
システムレベルで音声を処理するスレッドは四像を処理するスレッドよりも処理の優先度を予め高く設定しているステップ101
ステップ101
フームに付加される優先度の分解能、CGDoffset (CutOffPriority)
「maxPriority」
より大きいと設定する
制御情報として伝送する 過負荷時の受信端末での処理(動画、音声共通) Ρ ·İ Ι Frame\_skipped 0 0 2 2 優先度低い ステップ103 DTS+mergin(O) 現在時刻 「Pフレーム同士、PBフレーム同士は ステップ102 CutOffPriority++ 同一の優先度にする YES CutOffPriority--CutOffPriority CutOffPriority YES YES CutOffPriority =maxPriority CutOffPriority=0 Frame\_skipped=TRUEL > フレームタイプはPフレーム YES フレームの優先度+(CGDoffset) ≤cutOffPriority ステップ104 YES Frame\_skipped Frame\_skipped=FALSE =TRUE デコーダヘデータを渡す



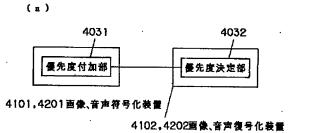


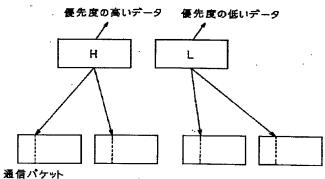
【図37】



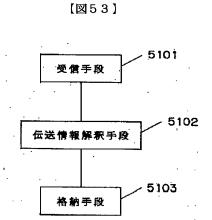


【図38】



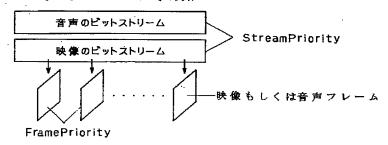


優先度の高い通信パケット 高いエラープロテクション



[図34]

## StreamPriorityとFramePriorityの関係



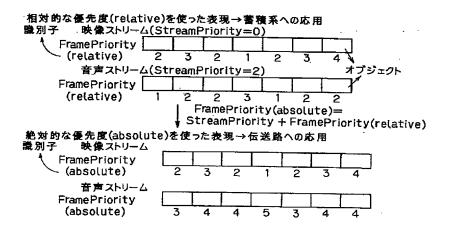
[図42]

	切替器 実行回数	動き補償 実行回数 フル		直交变换 実行回数	可变長符号化 実行回数	가,
4	4	. > 4	• ·	<b>4</b>	<b>-</b>	<b>4</b>
	20' ብት	211	2N 11	2/ 1ት	2八十	1八十

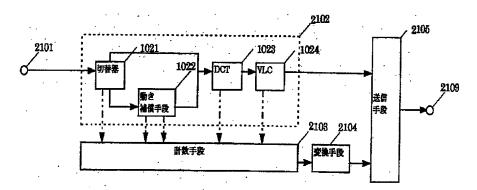
【図35】



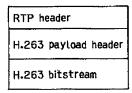
【図36】



【図41】



【図39】



o Mode A: GOB, picture boundary

モード、PBの有無、ピットストリームの開始、終了位置 解像度、フレームタイプ、H.263のオプションの設定状況 →→ コア情報

DBQUANT.TR(for B frame), PBフレームが存在すればTR(for P frame) セットされる

oMode B: MB boundary without PB

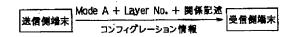
ModeAのコア情報

量子化の値(GCUANT)、GOBの番号、GOB内の最初のMBの 絶対アドレス、動きベクトルに関する情報(水平、垂直方向)

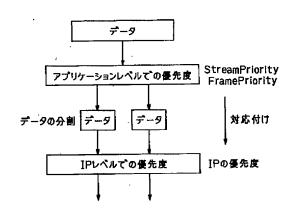
o Mode C: MB boundary with PB

ModeBの情報 DBQUANT,TR(for B frame),TR(for P frame)

## 通信ペイロードの対応付け

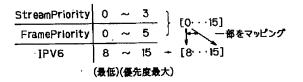


## 【図40】

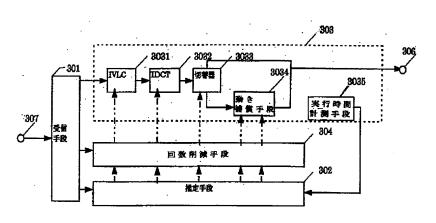


データでの優先度

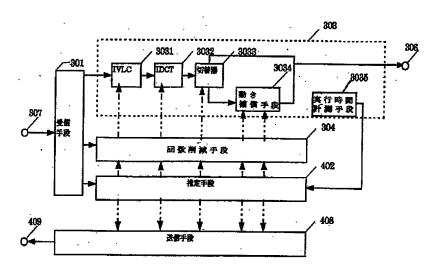
とりうる範囲



【図43】



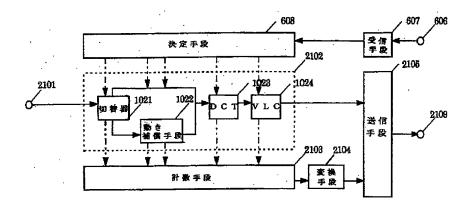
【図44】



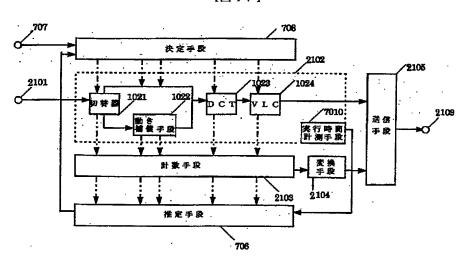
【図45】

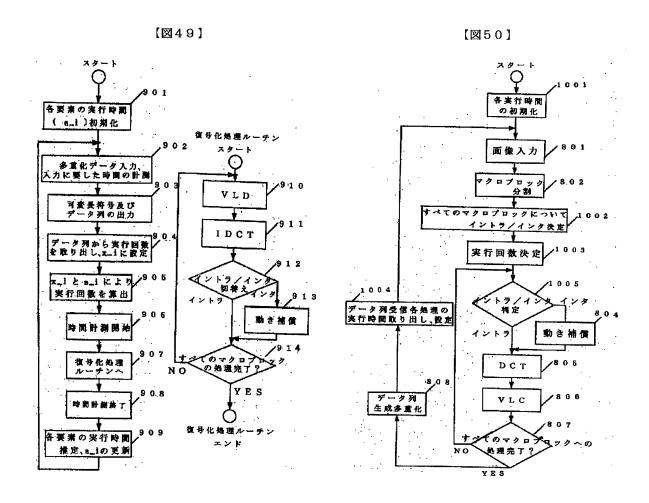
<i>78</i> + →	切替器 実行時間	動き補債 実行時間 フル	動き補償 実行時間 ハーフ	直交変換 実行時間	可変長符号化 実行時間	水
<b>d</b> )	<b>~</b>	······································	<b>&gt;</b>	<b>4</b>	<b>\ </b>	<b>⋖</b> ····•
1ለ ፈት	2ነ ብ	20'41	2ስ° ብት	2n' 11		

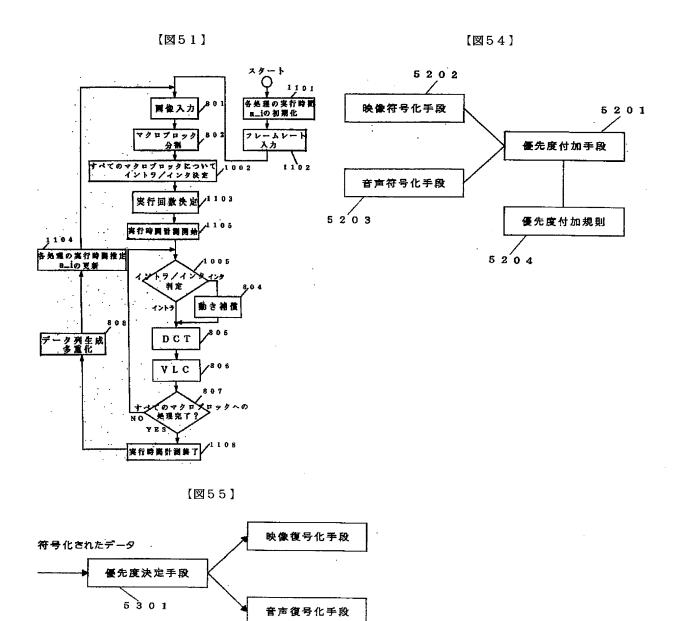
【図46】



【図47】







#### フロントページの続き

(31)優先権主張番号 特願平9-226027

\* (31)優先権主張番号 特願平9-226045

(32)優先日 平9 (1997) 8月22日 (32)優先日 平9 (1997) 8月22日

日本(JP) (33)優先権主張国

(33)優先権主張国 日本(JP)

(31)優先権主張番号 特願平9-332101

(32)優先日 (33)優先権主張国 平9 (1997)12月2日 日本(JP)

(54)【発明の名称】 画像・音声送信装置、画像・音声受信装置、データ処理装置、及びデータ処理方法、並びに、波 形データの送信方法、装置、及び波形データの受信方法、装置、並びに、動画像の送信方法、装

\*

置、及び動画像の受信方法、装置

【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第7部門第3区分

【発行日】平成14年11月8日(2002.11.8)

【公開番号】特開平11-225168

【公開日】平成11年8月17日(1999.8.17)

【年通号数】公開特許公報11-2252

【出願番号】特願平10-65581

## 【国際特許分類第7版】

H04L 12/56
G06F 13/00 351
H04N 7/08
7/081
7/24
[FI]
H04L 11/20 102 A
G06F 13/00 351 B

7/08

7/13

【手続補正書】

HO4N

【提出日】平成14年8月7日(2002.8.7)

Ζ

Z A

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】全文

【補正方法】変更

【補正内容】

【書類名】 明細書

 【発明の名称】
 データ処理装置及びデータ処理方法

 【特許請求の範囲】

【請求項1】 (1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付手段と、

前記時系列データが複数同時に存在する場合は、前記時 系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度とを併 用して処理を行うデータ処理手段と、を備えたことを特 徴とするデータ処理装置。

【請求項2】 (1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、

前記時系列データが複数同時に存在する場合は、前記時 系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度とを併 用して処理を行うことを特徴とするデータ処理方法。

【請求項3】 (1)音声または動画像の時系列データ

と、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時 系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分 し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系 列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、 パケットに付加される優先度をパケット優先度とした場 合に、少なくとも前記時系列データ内優先度または前記 時系列データ間優先度のいずれかの値を前記パケット優

【請求項4】 <u>前記パケット優先度をアクセスユニット</u> 優先度とすることを特徴とする請求項3記載のデータ処理方法。

先度に対応させて、処理を行うことを特徴とするデータ

処理方法。

【請求項5】 前記アクセスユニット優先度は、前記時系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度との差から算出されることを特徴とする請求項4記載のデータ処理方法。

【請求項6】 前記アクセスユニット優先度は、バケットの伝送に関する優先度、または端末による過負荷時の処理の優先度を決定することを特徴とする請求項4記載のデータ処理方法。

【請求項7】 前記時系列データ内優先度または前記時 系列データ間優先度の高い情報を含むパケットに対して は、高いエラープロテクションを施すことを特徴とする 請求項3記載のデータ処理方法。

【請求項<u>8</u>】 (1)音声または動画<u>像の</u>時系列データ と、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時 系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分 し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系 列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付 手段と、

前記時系列データ間優先度により、前記各時系列データに対する処理能力を配分し、さらに前記各時系列データについて、配分された処理能力内に収まるように、前記時系列データ内優先度の閾値を適応的に変化させた状態で、前記時系列データ内の区分されたデータの処理を行うデータ処理手段と、を備えたことを特徴とするデータ処理装置。

【請求項<u>9</u>】 (1)音声または動画<u>像の</u>時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、

前記時系列データ間優先度により、前記各時系列データに対する処理能力を配分し、さらに前記各時系列データについて、配分された処理能力内に収まるように、前記時系列データ内優先度の関値を適応的に変化させた状態で、前記時系列データ内の区分されたデータの処理を行うことを特徴とするデータ処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、<u>通信及び放送の分野におけるデータ処理装置及びデータ処理方法</u>に関する。

[0002]

【従来の技術】従来より、自分が居る空間の風景の画像中から、例えば人物画像を抽出し、その画像と相手側から送られてきた人物画像と予め記憶されている相手側と共通的に表示する仮想的な空間の画像と重畳して表示することにより、相手が自分の前にいるという実在感を充足し、臨場感のある映像通信を目指したものがある(特公平4-24914号公報)。

【0003】特に、従来の技術では画像合成を行うための高速化、メモリーを低減する方法に関する発明が行われている(例えば、特公平5-46592号公報:画像合成装置)。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】この様な従来の技術では、2次元の静止画や3次元のCGデータを合成する画像合成を利用した通信システムが提案されていたが、複数の動画や音声を同時に合成して表示させるシステムの実現方法について、下記の観点からの具体的な議論が行われていなかった。

【0005】即ち、(A1)一つあるいは二つ以上の現実の伝送路上においてソフト的に構築される複数の論理的な伝送路を用いて、データと制御情報(データとは別のパケットで伝送される、端末側の処理を制御するための情報)とが独立して伝送される環境下での画像や音声の伝送(通信と放送)及び、その制御方法、(A2)送

信すべき画像や音声のデータに付加するヘッダ情報(本発明のデータ管理情報に対応)の動的な変更方法、(A3)送信のために付加するヘッダ情報(本発明の伝送管理情報に対応)の動的な変更方法、(A4)複数の論理的な伝送路を動的に多重化、分離して情報の伝送を行う方法、(A5)プログラムやデータの読み込み、立ち上げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法、及び(A6)ザッピングを考慮した画像や音声の伝送方法等の観点からの具体的な議論が行われていなかったという課題があった。

【0006】一方、従来より、ネットワークへの伝送量を動的に調整する方法としては、エンコードの方式を変更する方式や、映像のフレームタイプに応じて、フレーム単位でデータを廃棄する方式が提案されている(秦泉寺(じんぜんじ)浩史、田尻哲男、分散適応型VODシステムの一検討、D-81、電子情報通信学会システムソサイエティ(1995))。

【0007】エンコーダ側で処理量を調整する方式としては、処理時間拘束のもとで画質の高い映像を提供できる動的演算量スケーラブルアルゴリズムが提案されている(大迫 史典、矢島 由幸、小寺 博、渡辺 裕、島村和典:動的演算量スケーラブルアルゴリズムによるソフトウェア画像符号化、電子情報通信学会論文誌 D-2, Vol.80-D-2, No.2, pp.444-458(1997).)。

【0008】また、動画と音声の同期再生を実現した例としては、MPEG1/MPEG2のシステムがある。 【0009】この様な従来の技術における、(B1)従来方式の映像のフレームタイプに応じて映像を廃棄する方式では、扱える情報の粒度が、単一のストリーム内であるため、複数のビデオストリームや複数のオーディオストリームの取り扱いや、編集者の意図を反映させて、重要なシーンカットを重点的にオーディオとともに同期再生をさせることは困難であるという課題があった。

(B2) また、MPEG1/MPEG2では、ハードウェアでの実現が前提であるため、デコーダは与えられたビットストリームをすべてデコードできることが前提となる。したがって、デコーダの処理能力を超えた場合の対応方法が不定となる課題が有る。

【0010】又一方、従来、動画像の伝送においては、H. 261(ITU-T Recommendation H. 261-Video codec for audiovisual services at px 64)などの方式を用いたものがあり、これまで、ハードウェアにより実装されていた。このため、ハードウェア設計時に、必要な性能の上限を考慮しているため指定時間以内に復号化処理を完了できないという場合は、生じなかった。

【0011】なお、ここで、指定時間とは、一枚の画像を符号化したビットストリームの伝送に要する時間である。この時間内に復号化できないと、超過した時間が遅

延となり、これが蓄積して大きくなると、送信側から受信側までの遅延が大きくなりテレビ電話としての使用に 適しなくなる。このような状況は避けねばならない。

【0012】また、通信相手が規格外のビットストリームを生成しているために復号化処理を指定時間内に完了できない場合には、動画像の伝送ができないという課題があった。

【0013】上記の課題は、動画像だけではなく、音声 データにおいても発生する課題である。

【0014】ところが近年、インタネットやISDNの普及という形でパーソナルコンピュータ(PC)でのネットワーク環境が整備された結果、伝送速度が速くなり、PCとネットワークを利用した動画像の伝送が可能になってきた。ユーザからの動画像伝送に対する要求も、とみに高まってきている。また、CPU性能の向上により、ソフトウェアによる動画像の復号化が充分可能となってきている。

【0015】しかしながら、パーソナルコンピュータに おいては同じソフトウェアを、CPU、バス幅、アクセ ラレータの有無など、装置構成の異なるコンピュータで 実行可能であるため、必要な性能の上限を予め考慮する ことが困難であり、指定時間内に画像を復号化できない 場合が生じる。

【0016】また、受信装置の処理能力を越える長さの 動画像の符号化データが伝送された場合には指定時間内 の符号化が不可能となる。

【0017】課題(C1):指定時間内に画像を復号化し、遅延を小さく抑える。

【0018】また、この課題<u>C1</u>の解決手段として、例えば、波形データとして動画像を入力する場合であれば、伝送されたビットストリームのうち一部を使用しないため、伝送路の実質使用効率が悪い、という問題が残る場合もある。また、符号化方式によっては、前回の復号画像をもとに今回の復号画像を生成するものがあるが(Pビクチャなど)、前回の復号画像を完全に復元しない場合があるため、画質劣化が、時間とともに波及的に大きくなるという問題もある。

【0019】課題(C2)<u>: 伝</u>送路の実質使用効率が悪い。また、画質劣化が波及する。

【0020】また、ソフトウェアによる実装では、一回の符号化処理に要する時間で画像のフレームレートが決まるため、ユーザの指定したフレームレートが計算機の処理限界を越えた場合には、指定に応えることができなかった。

【0021】課題(C3): ユーザの指示したフレームレートが、計算機の処理限界を越えると指定に応えられない。

【0022】本発明は、上記第2の従来技術の(B1) ~ (B2)の課題を考慮し、それらの課題の少なくとも何れか一つを解決するデータ処理装置、及びデータ処理

方法を提供することを目的とする<u>。</u> 【0023】

【課題を解決するための手段】請求項1記載の本発明は、(1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付手段と、前記時系列データが複数同時に存在する場合は、前記時系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度とを併用して処理を行うデータ処理手段とを備えたデータ処理装置である。

【0024】請求項2記載の本発明は、(1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、前記時系列データが複数同時に存在する場合は、前記時系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度とを併用して処理を行うデータ処理方法である。

【0025】請求項3記載の本発明は、(1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、パケットに付加される優先度をパケット優先度とした場合に、少なくとも前記時系列データ内優先度または前記時系列データ間優先度のいずれかの値を前記パケット優先度に対応させて、処理を行うデータ処理方法である。

【0026】請求項4記載の本発明は、前記パケット優先度をアクセスユニット優先度とすることを特徴とする 請求項3記載のデータ処理方法である。

【0027】請求項5記載の本発明は、前記アクセスユニット優先度は前記時系列データ間優先度と前記時系列データ内優先度との差から算出される請求項4記載のデータ処理方法である。

【0028】請求項6記載の本発明は、前記アクセスユニット優先度はパケットの伝送に関する優先度、または端末による過負荷時の処理の優先度を決定する請求項4記載のデータ処理方法である。

【0029】請求項7記載の本発明は、前記時系列データ内優先度または前記時系列データ間優先度の高い情報を含むバケットに対しては、高いエラープロテクションを施す請求項3記載のデータ処理方法である。

【0030】請求項8記載の本発明は、(1)音声また は動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間 の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3) 前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理 優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を受け付ける受付手段と、前記時系列データ間優先度により、前記各時系列データに対する処理能力を配分し、さらに前記各時系列データについて、配分された処理能力内に収まるように、前記時系列データ内優先度の関値を適応的に変化させた状態で、前記時系列データ内の区分されたデータの処理を行うデータ処理手段とを備えたデータ処理装置である。

【0031】請求項9記載の本発明は、(1)音声または動画像の時系列データと、(2)前記時系列データ間の処理の優先度を示す時系列データ間優先度と、(3)前記時系列データを区分し、区分されたデータ間の処理優先度を示す複数の時系列データ内優先度とを含むデータ系列を入力とし、前記時系列データ間優先度により、前記各時系列データに対する処理能力を配分し、さらに前記各時系列データについて、配分された処理能力内に収まるように、前記時系列データ内優先度の閾値を適応的に変化させた状態で、前記時系列データ内の区分されたデータの処理を行うデータ処理方法である。

[0032]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態について図面を参照しながら説明する。

【0033】尚、ととで述べる実施の形態は、主に、上述した課題 (A1)  $\sim$  (A6) の何れかを解決するものである。

【0034】本発明で使用する「画像」としては、静止画と動画の両方を含む。また、対象とする画像は、コンピュータ・グラフィックス(CG)のような2次元画像とワイヤーフレーム・モデルから構成されるような3次元の画像データであってもよい。

【0035】図1は、本発明の実施の形態における画像 音声送受信装置の概略構成図である。

【0036】同図において、情報を受信する受信管理部 11と情報を送信する伝送部13は、同軸ケーブル、C ATV、LAN、モデム等の情報を伝送する手段である。通信環境としては、インターネットのように、多重 化手段を意識せずに複数の論理的な伝送路が利用できる 通信環境であってもよいし、アナログ電話や衛星放送のように多重化手段を意識しなければならない通信環境であってもよい。

【0037】また、端末の接続形態としては、TV電話やTV会議システムのように端末間で双方向で映像や音声を送受信する形態や、衛星放送やCATV、インターネット上での放送型の映像や音声放送の形態が挙げられる。本発明では、このような端末の接続形態について考慮している。

【0038】図1に示す分離部12は受信情報を解析し、データと制御情報を分離する手段である。具体的には、送信のためにデータに付加された送信用のヘッダ情報とデータとを分解したり、データ自身に付加されたデ

ータ制御用のヘッダとデータの中身を分解するための手段である。画像伸張部14は受信した画像を伸張する手段である。たとえば、H.261、H.263、MPEG1/2、JPEGといった標準化された動画や静止画の圧縮画像であってもよいし、そうでなくてもよい。

【0039】図1に示す画像伸張管理部15は画像の伸張状態を監視する手段である。たとえば、画像の伸張状態を監視することで、受信バッファがオーバーフローを起こしそうになった場合に、画像の伸張を行わずに、受信バッファを空読みし、画像の伸張ができる状態になった時点から、画像の伸張を再開させることができる。

【0040】又、同図において、画像合成部16は、伸張された画像を合成する手段である。合成方法に関しては、JAVA、VRML、MHEGといったスクリプト言語で、画像と画像の構造情報(表示位置と表示時間(表示期間を含めてもよい))、画像同士のグルービングの方法、画像の表示のレイヤ(深さ)、そして、オブジェクトID(後述するSSRC)と、これらの属性の関係を記述することによって画像の合成方法が定義できる。合成方法を記述したスクリプトはネットワークやローカルの記憶装置から入出力する。

【0041】又、出力部17は、画像の合成結果を出力するディスプレイやプリンターなどである。端末制御部18はこれら各部を制御する手段である。なお、画像の代わりに音声を伸張する構成であっても(画像伸張部を音声伸張部に、画像伸張管理部を音声伸張管理部に、画像合成部を音声合成部に変更することで対応できる)、画像と音声の両方を伸張し、時間的に同期を保ちながら合成、表示する構成であってもよい。

【0042】さらに、画像を圧縮する画像圧縮部、画像 圧縮部を管理する画像圧縮管理部、音声を圧縮する音声 圧縮部、音声圧縮部を管理する音声圧縮管理部を備える ととにより、画像や音声の伝送も可能になる。

【0043】図2は受信管理部<u>11</u>と分離部<u>12</u>とを示す図である。

【0044】図1に示した受信管理部11にデータを受信するデータ受信部101とデータを制御するための制御情報を受信する制御情報受信部102と、分離部12に伝送内容を解釈するための伝送構造(詳細は後述する)について記憶する伝送フォーマット記憶部103

と、伝送フォーマット記憶部103に記憶された伝送構造に基づき伝送内容を解釈する伝送情報解釈部104で各部を構成することで、データと制御情報を独立して受信することが可能になるので、例えば、受信しながらの受信画像や音声の削除や移動が容易になる。

【0045】前述したが、受信管理部11が対象とする 通信環境としては、インターネットのように、多重化手 段を意識せずに複数の論理的な伝送路が利用できる通信 環境(インターネット・プロファイル)であってもよい し、アナログ電話や衛星放送のように多重化手段を意識 しなければならない通信環境(Rawプロファイル)であってもよい。しかし、利用者から見れば、論理的な伝送路(ロジカルチャンネル)が複数個用意されている通信環境を前提としている(たとえば、TCP/IPが使える通信環境では「通信ボート」と呼ばれる表現が一般に使われる)。

【0046】また、図2に示すように、受信管理部11 が受信する情報としては1種類以上のデータ用の伝送路と、伝送するデータを制御するための制御用の論理的な伝送路を1種類以上を想定している。データ伝送用の伝送路を複数用意し、データ制御用の伝送路を1本だけ用意してもよい。また、H. 323でも利用されているRTP/RTCPのように、データ伝送毎にデータ制御用の伝送路を用意してもよい。さらに、UDPを使った放送を考慮した場合、単一の通信ボート(マルチキャストアドレス)を使った通信形態であってもよい。

【0047】図3は、複数の論理的な伝送路を用いて画像や音声の伝送、制御する方法について説明する図である。伝送するデータ自身をES(エレメンタリー・ストリーム)と呼び、ESとしては、画像であれば1フレーム分の画像情報や1フレームよりも小さいGOB単位やマクロブロック単位の画像情報であってもよい。

【0048】音声であれば、利用者が決めた固定長の長さであってよい。また、伝送するデータに付加するデータ制御用のヘッダ情報をAL(アダプテーション・レイヤ情報)と呼ぶ。AL情報としては、データの処理可能な開始位置であるかどうかを示す情報、データの再生時刻を示す情報、データの処理の優先度を示す情報などがあげられる。本発明のデータ管理情報は、AL情報に対応する。なお、本発明で用いられるESとALはMPEG1/2で定義されている内容と必ずしも合致しなくてもよい。

【0049】データの処理可能な開始位置であるかどうかを示す情報は、具体的には2種類の情報があげられる。1つはランダムアクセスのためのフラグであり、例えば、画像ならイントラフレーム(Iピクチャ)といったように前後のデータに関係なく単独に読みとって再生できることを示すための情報である。2つ目としては、単に単独で読みとりが可能であることを示すためのフラグとして、アクセスフラグが定義できる。たとえば、画像ならばGOB単位やマクロブロック単位の画像の先頭であることを示す情報である。従って、アクセスフラグがなければデータの途中である。必ずしもデータの処理可能な開始位置であるかどうかを示す情報としてランダムアクセスのフラグと、アクセスフラグの両方が必要ではない。

【0050】TV会議システムのようなリアルタイム通信では両方のフラグを付加しなくても問題が起こらない場合もあるし、編集を簡単に行えるようにするためにはランダムアクセスフラグは必要である。フラグが必要で

あるか、必要な場合でもどのフラグが必要かを通信路を 介してデータ転送前に決定しておいてもよい。

【0051】データの再生時刻を示す情報は、画像と音声の再生される時の時間同期の情報を示し、MEPG1/2ではPTS(プレゼンテーション・タイムスタンプ)と呼ばれる。TV会議システムのようなリアルタイム通信では通常、時間同期に関しては考慮されていないため、必ずしも再生時刻を意味する情報は必要ない。必要な情報としては、エンコードされたフレームの時間間隔になるかもしれない。

【0052】時間間隔を受信側で調整させることによって、フレーム間隔の大きな変動は防げるが、再生間隔を調整させることで遅延になる可能性もある。従って、エンコードのフレーム間隔を示す時間情報も必要ないと判断できる場合もある。

【0053】データの再生時刻を示す情報は、PTSを意味するのか、プレーム間隔を意味するのか、データの再生時刻をデータ自身には付加しないということを通信路を介してデータ転送前に決定して受信端末に通知して、決定されたデータ管理情報とともにデータを伝送してもよい。

【0054】データの処理の優先度を示す情報は、受信端末の負荷やネットワークの負荷によって処理もしくは伝送できない場合に、データの処理を中止させたり、伝送を取りやめることによって受信端末の負荷やネットワークの負荷を低減させることができる。

【0055】受信端末では画像伸張管理部15で、ネットワークでは、中継の端末やルータなどで処理することができる。優先度の表現方法としては数値による表現やフラグであってもよい。なお、データの処理の優先度を示す情報のオフセット値を制御情報、もしくはデータとともにデータ管理情報(ALの情報)として伝送することで、受信端末の負荷やネットワークの負荷の急激な変動に対して、あらかじめ画像や音声に割り当てている優先度にオフセット値を加えることで、システムの動作状況に応じた動的な優先度の設定が可能になる。

【0056】さらに、スクランブルの有無、コピーライトの有無、オリジナルかコピーかを識別するための情報をデータとは別に、データの識別子(SSRC)とともに制御情報として送信することで、中継ノードでのスクランブルの解除などが容易になる。

【0057】なお、データの処理の優先度を示す情報は、複数のビデオやオーディオのフレームの集合から構成されるストリーム単位で付加してもよいし、ビデオやオーディオのフレーム単位に付加してもよい。

【0058】H. 263やG. 723などの符号化方法で、符号化された情報の過負荷時の処理の優先度を予め決められた基準で決定し、符号化された情報と決定された優先度を対応づける優先度付加手段を送信端末装置に備える(図54参照)。

【0059】図54は、映像と音声に優先度を付加する 優先度付加手段5201について説明する図である。

【0060】即ち、同図に示す様に、符号化された映像と音声の各データ(それぞれ映像符号化手段5202と音声符号化手段5203が処理する)に対して、予め決められた規則に基づき優先度を付加する。優先度を付加する規則は、優先度付加規則5204に規則が格納されている。規則とは、「フレーム(フレーム内符号化された映像フレーム)は、Pフレーム(フレーム間符号化された映像フレーム)よりも高い優先度付加するという規則や、映像は音声よりも低い優先度を付加するという規則である。また、この規則は利用者の指示により動的に変更しても良い。

【0061】優先度を付加する対象となるものは、たとえば、画像であればシーンチェンジ、編集者や利用者が指示した画像フレームやストリーム、音声であれば、有音区間と無音区間である。

【0062】過負荷時の処理の優先度を定義する、画像や音声フレーム単位の優先度の付加方法は、通信ヘッダへ付加する方法と符号化時にビデオやオーディオの符号化されたビットストリームのヘッダに埋め込む方法が考えられる。前者は、復号せずに優先度に関する情報を得ることが可能であり、後者はシステムに依存せずにビットストリーム単体で独立に扱うことが可能である。

【0063】通信ヘッダに優先度情報を付加する場合、1つの画像フレーム(たとえば、フレーム内符号化されたIフレーム、フレーム間符号化されたP、Bフレーム)が複数個の送信パケットに分割される場合、画像であれば単独の情報としてアクセス可能な画像フレームの先頭部分を伝送する通信ヘッダのみに優先度を付加する(同一の画像フレーム内で優先度が等しい場合、次のアクセス可能な画像フレームの先頭が現れるまで、優先度は変わらないものとすればよい)。

【0064】なお、用途に合わせて、優先度が表現できる値の範囲(たとえば、時間情報を16ビットで表現するとか、32ビットで表現するとか)を可変にして、制御情報でコンフィグレーションできるようにしてもよい。

【0065】また、復号化装置では、受信された種々の符号化された情報の過負荷時の優先度に従って、処理の方法を決定する優先度決定手段を受信端末装置に備える(図55参照)。

【0066】図55は、映像と音声に付加された優先度を解釈し、復号処理の可否を決定する優先度決定手段5301について説明する図である。

【0067】即ち、同図に示す様に、優先度は映像、音 <u>声の</u>ストリーム毎に付加される優先度、映像もしくは音 声のフレーム毎に付加される優先度である。これらの優 先度はそれぞれ独立に用いてもよいし、フレーム優先度 とストリーム優先度とを対応付けて用いてもよい。優先 度決定手段5301は、これら優先度に応じて復号すべきストリームやフレームを決定する。

【0068】端末での過負荷時の処理の優先度を決定する2種類の優先度を用いて、デコード処理を行なう。すなわち、映像、音声といったビットストリーム間の相対的優先度を定義するストリーム優先度(Stream Priority: 時系列間優先度)と、同一ストリーム内の映像フレームといった復号処理単位間の相対的優先度を定義するフレーム優先度(Frame Priority; 時系列内優先度)を定義する(図30)。

【0069】前者のストリーム優先度により複数のビデオやオーディオの取り扱いが可能になる。後者のフレーム優先度により映像のシーンチェンジや編集者の意図に応じて、同一のフレーム内符号化された映像フレーム(Iフレーム)でも異なる優先度の付加が可能になる。

【0070】なお、ストリーム優先度を、画像や音声の符号化もしくは復号化処理のオペレーティング・システム(OS)での割り当て時間もしく処理の優先度に対応付けて管理することで、OSレベルでの処理時間の管理が可能となる。たとえば、マイクロソフト社のWindows95/NTでは5段階のOSレベルでの優先度の定義ができる。符号化、復号化の手段をソフトウェアでスレッドの単位で実現した場合、処理対象となるストリームのストリーム優先度から、各スレッドに割り当てるOSレベルでの優先度を決定することができる。

【0071】ことで述べた、フレーム優先度とストリーム優先度は、伝送媒体やデータ記録媒体へ適用が可能である。例えば、伝送するパケットの優先度をアクセスユニット優先度(Access Unit Priority)と定義すると、Access Unit Priority=Stream PriorityーFrame Priorityといった、フレーム優先度と、ストリーム優先度の関係式から、パケットの伝送に関する優先度、若しくは、端末による過負荷時の処理の優先度を決定することが出来る。

【0072】又、データ記録媒体としてフロッピーディスク、光ディスクなどを用いて行うことができる。また、記録媒体はこれに限らず、ICカード、ROMカセット等、プログラムを記録できるものであれば同様に実施することができる。さらに、データの中継を行うルータやゲートウェイといった画像や音声の中継装置を対象としてもよい。

【0073】具体的な優先度に関する利用方法としては、受信端末が過負荷である場合に、処理すべき符号化された情報の優先度の閾値を決定する優先度決定手段を画像伸長管理部15や音声伸長管理部に具備し、表示されるべき時刻(PTS)と現在までの処理開始からの経過時間もしくは、復号されるべき時刻(DTS)と現在までの処理開始からの経過時間を比較し、比較結果により処理すべき符号化された情報の優先度の閾値を変化さ

せる(関値を変化させるための情報としては、Iフレームの挿入間隔、優先度の粒度を参考にしてもよい)。
【0074】図25(a)に示す例では、エンコード時には、取り込まれたQCIF、CIFのサイズの画像をエンコーダ(H. 263)により、エンコードを行い、エンコードされた情報とともに、復号する時刻(DTS)、画像を表示する時刻を示すタイムスタンプ(PTS)、過負荷時の処理の順序を示す優先度情報(CGD、Computational Graceful Degradation)、フレームタイプ、シーケンス番号(SN)を出力する。

【0075】また、図25(b)に示す例では、音声もマイクを通して録音され、エンコーダ(G.721)により、エンコードを行い、エンコードされた情報とともに、復号する時刻(DTS)、音声を再生する時刻を示すタイムスタンプ(PTS)、優先度情報(CGD)、シーケンス番号(SN)を出力する。

【0076】デコード時には、図26に示す様に、画像と音声は、それぞれ別々のバッファに渡され、画像と音声はそれぞれのDTS(復号時刻)と現在の処理開始からの経過時間とを比較して、DTSの方が遅れていなければ、画像と音声はそれぞれのデコーダ(H. 263、G. 721)に渡される。

【0077】図27の例では、エンコーダでの過負荷時の優先度の付加方法について記している。画像は【フレーム(フレーム内符号化された画像フレーム)は優先度が「0」と「1」で高い優先度を割り当てている(数字が大きいほど優先度が低い)。Pフレームは優先度が「2」で【フレームよりも低い優先度を割り当てている。【フレームは、2段階の優先度を割り当てている。「フレームは、2段階の優先度を割り当てているため、デコードする端末の負荷が高い場合、優先度が「0」の【フレームのみを再生するといったことができる。なお、優先度の付加方法に応じて、【フレームの挿入間隔を調整する必要がある。

【0078】図28の例は、過負荷時の受信端末での優先度の決定方法について記した図である。廃棄するフレームの優先度をCutOffPriorityよりも大きいと設定する。つまり、すべての画像フレームを処理の対象とする。画像フレームに付加される優先度の最大値は端末接続時に送信側から受信側へ通知することにより、あらかじめ知ることができる(ステップ101)。

【0079】DTSと現在の処理開始からの経過時間を比較して、経過時間の方が大きい場合(復号処理が間に合っていない場合)、処理対象とすべき画像、音声の優先度の閾値CutOffPriorityを引き下げ、処理を間引く(ステップ102)、逆に処理開始からの経過時間の方が小さい場合(復号処理が間に合っている場合)は、処理できる対象の画像や音声を増やすために、優先度の閾値CutOffPriorityを引き上げる(ステップ103)。

【0080】1つ前の画像フレームがPフレームでスキ

ップされているならば処理は行わない。そうでなければ、画像フレーム(もしくは音声のフレーム)の優先度に優先度のオフセット値を付加し、優先度の閾値と比較し、閾値をこえていなければ、デコーダに復号すべきデータを渡す(ステップ104)。

【0081】なお、優先度のオフセットは、マシンの性能をあらかじめ調べ、受信端末へオフセットを通知しておくという使い方(利用者が受信端末で指示してもよい)、複数のビデオとサウンドストリームのストリーム単位の優先度を変更するという使い方(例えば、一番後ろの背景はオフセット値をあげて処理を間引くようにする)ができる。

【0082】マルチストリームを対象とする場合、ストリーム毎の優先度を付加し、画像や音声のデコードのスキップ<u>判定を</u>してもよい。加えて、リアルタイム通信においてもH.263のTR(テンポラリーリファレンス)をDTSと同様にして取り扱い利用することで、端末でのデコード処理が進んでいるか、遅れているかを判定でき、上記で述べた同様のスキップ処理を実現することができる。

【0083】図29は<u>図28</u>のアルゴリズムを実装して、優先度の時間変化を調べたものである。

【0084】同図では、映像フレームに付加される優先度の変化を示している。この優先度は端末が過負荷である際の復号の可否を決定するための優先度であり、各フレーム毎に付加される。優先度は値が小さいほど優先度が高い。同図の例では0が最も優先度が高い。優先度の関値が3であるとき、3よりも大きな値の優先度のフレームは復号されずに廃棄され、3以下の値の優先度のが付加されているフレームは復号される。優先度による選択的なフレームの廃棄を行うことで、端末の負荷を押さえることが可能である。この優先度の関値は、現在の処理時刻と各フレームに付加される復号処理時間(DTS)との関係から動的に決定してもよい。本手法は映像フレームだけでなく、音声に対しても同様な要領で適用が可能である。

【0085】インターネットのような伝送路を考えた場合、伝送途中で紛失した符号化された情報の再送が必要な場合、再送すべき符号化された情報の優先度の閾値を決定する再送要求優先度決定部を受信管理部<u>11</u>に備え、優先度決定部が管理する優先度や、再送回数、情報の損失率、フレーム内符号化されたフレームの挿入間隔、優先度の粒度(たとえば、5段階の優先度など)の情報をもとに、再送要求すべき符号化された情報に付加された優先度の閾値を決定することで、受信端末で必要とする画像や音声のみを再送要求することができる。再送回数や情報の損失率が大きければ、再送すべき対象とする情報の優先度を引き上げて、再送や損失率を低下させる必要がある。また、優先度決定部で使用されている優先度を知ることで、処理対象外の情報の伝送をなくす

ことができる。

【0086】送信側端末に関しては、送信端末の情報の目標転送レートよりも実際の転送レートが超える場合や、送信バッファへの符号化された情報の書き込みが、現在までの転送処理開始からの経過時間と符号化された情報に付加されている復号もしくは表示される時刻とを比較して、送信バッファへの情報の書き込みが遅れている場合、符号化された情報に付加され、受信端末の優先度決定部で利用される端末が過負荷時の優先度を用いて、情報の送信を間引くことで、目標レートにあった画像や音声の伝送が可能となる。また、受信側端末で行っているような過負荷時の処理のスキップ機能を送信側端末でも導入することで送信側端末の過負荷による破綻を押さえることができる。

【0087】上記で説明したALの情報を必要に応じて、必要な情報だけを伝送できるようにすることによって、アナログ電話回線のような狭帯域の通信路には伝送情報量を調節できるので有効である。実現方法としては、送信側端末でデータ自身に付加するデータ管理情報を予めデータ送信前に決定し、受信端末に使用するデータ管理情報を制御情報(たとえば、ランダムアクセスフラグだけを使用するとか)として通知するとともに、受信側端末では得られた制御情報をもとに、前記伝送フォーマット記憶部103で記憶する伝送構造に関する情報(どのALの情報を使用するALの情報(データ管理情報)の組み替えが可能になる(図19~図20参照)。

【0088】図4は、送信すべき画像や音声のデータに付加するヘッダ情報の動的な変更方法について説明する図である。図の例では、伝送すべきデータ(ES)をデータ片に分解し、得られたデータ片に、データの順序関係を示すための識別情報(シーケンス番号)と、データ片の処理可能な開始位置であるかどうかを示す情報(マーカービット)と、データ片の転送に関する時間情報(タイムスタンプ)とを、本発明の伝送管理情報に対応するものとして、通信ヘッダの形でデータ片に付加している。

【0089】具体的な例としては、RTP(Realtime Transfer Protocol、RFC 1889)では上記のシーケンス番号、マーカービット、タイムスタンプ、オブジェクトID(SSRCと呼ばれている)、バージョン番号などの情報を通信へッダとして使用している。ヘッダ情報の項目の拡張は可能であるが、上記の項目は固定の項目として必ず付加される。しかし、複数の異なる符号化の画像や音声を複数、同時に伝送する通信環境で、TV電話のようにリアルタイム通信とビデオ・オン・デマンドのように蓄積メディアの伝送が混在する場合、通信ヘッダの持つ意味合いが異なり、識別する手段が必要である。

【0090】例えば、タイムスタンプの情報は、MPEG1/2の場合は前述したように再生時刻であるPTSを示すが、H.261やH.263ではエンコードされた時間間隔を表す。しかし、H.263を音声と同期をとって処理を行いたい場合、タイムスタンプがPTSの情報であることを示す必要がある。なぜならば、H.263の場合、タイムスタンプの情報は、エンコードされたフレーム間の時間間隔を示すのであって、1枚目のフレームのタイムスタンプはランダムであるとRTPで定義されているからである。

【0091】そとで、(a)タイムスタンブがPTSであるかないかを示すフラグを通信へッダ情報(通信へッダの拡張が必要になる)もしくは、(b)H.263やH.261のペイロードのヘッダ情報(つまり、ALの情報)として付加する必要がある(この場合、ペイロード情報の拡張が必要になる)。

【0092】RTPのヘッダ情報として、データ片の処理可能な開始位置であるかどうかを示す情報であるマーカビットが付加されているが、ALの情報としても前述したように、データに対してアクセスできる開始時点であることを示すアクセスフラグ、ランダムにデータに対してアクセスすることができることを示すランダムアクセスフラグを持たせたい場合がある。重複して、通信ヘッダに持たせるのは効率が悪くなるため、ALのフラグを通信ヘッダで用意しているフラグで代用させる方法も考えられる。

【0093】(c)ALにフラグを付加せずに通信ヘッダに付加しているヘッダでALのフラグを代用させることを示すフラグを通信ヘッダに新たに設けるか、通信ヘッダのマーカービットはALのものと同じであると定義することで、問題は解決される(ALに持たせるよりも解釈が早くできことが期待できる)。つまり、マーカービットがALのフラグと同じ意味を持つかどうかを示すフラグである。この場合、通信ヘッダの改良もしくは、拡張領域に記述することが考えられる。

【0094】逆に、(d)通信ヘッダのマーカビットの意味をALに少なくともランダムアクセスフラグもしくは、アクセスフラグのいずれかが存在することを意味するように解釈するようにしてもよい。この場合、従来とは解釈の意味が変わったことを知るには通信ヘッダのバージョン番号で対応できる。これ以外に、単純な方法としては、通信ヘッダもしくはALのヘッダにのみアクセスフラグやランダムアクセスフラグを設ければ処理は簡単である(前者の場合、フラグを両方とも設ける場合も考えられるが、通信ヘッダの新たな拡張が必要になる)

【0095】データ処理の優先度を示す情報をALの情報として付加することは述べたが、通信ヘッダにデータの処理の優先度を付加することによって、データ処理の優先度の処理の判定がネットワーク上においてもデータ

の中身を解釈せずに行うことが可能となる。なお、IPv6の場合、RTPのレベルより下位のレイヤーで付加することが可能である。

【0096】RTPの通信ヘッダにデータの処理の有効期間を示すためのタイマーもしくはカウンタを付加することで、伝送されてくるパケットのある状態変化がどのように変化しているかを判断することができる。たとえば、必要となるデコーダソフトウェアが、アクセス速度の遅い記憶装置に記憶されている場合、デコーダが必要になるという情報と、タイマーやカウンターにより、いつの時点で必要になるかを判断することが可能になる。この場合、用途によってはALの情報にタイマーやカウンター、データの処理の優先度の情報は不要である。

【 0 0 9 7 】 図 5 (a) ~ 図 5 (b) 、と図 6 (a) ~ 図 6 (d) は、A L 情報の付加方法について説明する図である。

【0098】図5(a)に示した様に、ALを伝送すべきデータの先頭にのみ付加するか、あるいは、図5

(b) に示した様に、伝送すべきデータ(ES)を1つ以上のデータ片に分解した後のデータ片のそれぞれに付加するかを通知する制御情報を、受信端末へ送付することにより伝送情報の取り扱い粒度を選択できるようにすることが可能になる。ALを細分化されたデータに対してつけることで、アクセス遅延が問題になるような場合には有効である。

【0099】前述したように、受信側でのデータ管理情報の組み替えや、データ管理情報のデータへの配置方法の変更が行われることを予め受信側端末に通知するために、フラグ、カウンター、タイマーのような表現方法を用いて、ALの情報として用意したり、通信ヘッダとして用意して受信端末に通知することで、受信端末対応がスムーズにできる。

【0100】とれまでの例ではRTPのヘッダ(又は、通信ヘッダ)とALの情報の重複を回避する方法や、RTPの通信ヘッダやALの情報を拡張する方法について述べた。しかし、本発明は、必ずしもRTPである必要はない。たとえば、UDPやTCPを使って独自の通信ヘッダやAL情報を新たに定義してもよい。インターネットプロファイルではRTPを使うことはあるが、RawプロファイルではRTPのような多機能なヘッダは定義されていない。AL情報と通信ヘッダに関する考え方としては、次の4通りの考え方ができる(図6(a)~図6(d)参照)。

【0101】(1) RTPとALで、既に割り当てられているヘッダ情報が重複しないように、RTPのヘッダ情報もしくはALの情報を修正、拡張する(とくにタイムスタンプの情報が重複、タイマーやカウンター、データの処理の優先度情報が拡張情報となる)。あるいは、RTPのヘッダも拡張せず、ALの情報もRTPのものと重複していても考慮しない方法でもよい。これらに関

してはこれまでに示した内容に相当する。RTPは既に一部、H. 323で実用化されているので、互換性を保ったRTPの拡張は有効である(図6(a)参照)。【0102】(2)RTPにこだわらずに、通信ヘッダを簡略にして(たとえば、シーケンス番号だけにするとか)、残りをAL情報に多機能な制御情報として持たせる。また、AL情報で使用する項目を通信前に可変に設定できるようにすることで、柔軟な伝送フォーマットが規定できる(図6(b)参照)。

【0103】(3) RTPにこだわらずに、ALの情報を簡略にして(極端な例では、ALには情報を付加しない)、通信ヘッダにすべての制御情報を持たせる。通信ヘッダとして頻繁によく参照されうるシーケンス番号、タイムスタンプ、マーカービット、ベイロードタイプ、オブジェクトIDに関しては固定のヘッダ情報としておき、データ処理の優先度情報、タイマー情報に関しては拡張情報として、拡張情報が存在するどうかを示す識別子を設けておいて、拡張情報が定義されていれば参照するようにしてもよい(図6(c)参照)。

【0104】(4)RTPにこだわらず、通信ヘッダ、ALの情報を簡略にして、これら通信ヘッダやAL情報とは、別のパケットとして、フォーマットを定義して、伝送する。例えば、ALの情報はマーカービット、タイムスタンプ、オブジェクトIDだけ定義し、通信ヘッダもシーケンス番号だけを定義し、これらの情報とは別の伝送パケット(第2のパケット)として、ペイロード情報、データ処理の優先度情報、タイマー情報などを定義し、伝送する方法も考えられる(図6(d)参照)。 【0105】上記に示したように、用途や、既に画像や音声に付加されているヘッダ情報を考慮すれば、用途にあわせて、通信ヘッダ、ALの情報、データとは別に伝送するパケット(第2のパケット)を自由に定義できる(カスタイマイズできる)ようにするのが望ましい。

【0106】図7は、複数の論理的な伝送路を動的に多重化、分離して情報の伝送を行う方法について説明する図である。論理的な伝送路の数を節約するために、利用者の指示もしくは論理的な伝送路の数に応じて、複数のデータもしくは制御情報を伝送するための論理的な伝送路の情報の多重化を開始したり、終了させることが可能な情報多重部を伝送部13に、多重化された情報を分離する情報分離部を受信管理部11に設けることにより実現できる。

【0107】なお、図7では情報多重部を"Group MUX"とよんでおり、具体的にはH. 223のような多重化方式を用いればよい。このGroup MUXは送受信端末で設けてもよいし、中継のルータや端末に設けることによって、狭帯域通信路への対応や、Group MUXをH. 223で実現すればH. 324と相互接続できる。

【0108】情報多重部に関する制御情報(多重化制御

情報)を素早く取り出すために、情報多重部の制御情報を情報多重部でデータと多重化して送信するのではなく、多重化せずに別の論理的な伝送路で伝送することで、多重化による遅延を低減することができる。これに伴って、情報多重部に関する制御情報をデータと多重化して送信するのではなく、多重化せずに別の論理的な伝送路で伝送するのかを通知して伝送することで、従来の多重化と整合性を保たせたり、多重化による遅延を低減させるかを利用者で選択することが可能になる。ここで、情報多重部に関する多重化制御情報とは、例えば、情報多重部が、各データに対して、どの様な多重化を行っているのかという、多重化の内容を示す情報である。

【0109】前述したように、同様に、少なくとも多重化の開始と終了を通知する情報、多重化すべき論理的な伝送路の組合せを通知するための情報、多重化に関する制御情報(多重化制御情報)の伝送方法の通知を、フラグ、カウンタ、タイマーのような表現方法で、制御情報として伝送、もしくはデータ管理情報としてデータとともに、受信側端末に伝送することで、受信側でのセットアップの時間を短縮できる。また、前述したようにフラグ、カウンタ、タイマーを表現する項目はRTPの送信へッダに設けてもよい。

【0110】複数個の情報多重部や情報分離部が存在する場合、情報多重部や情報分離部を識別するための識別子とともに制御情報(多重化制御情報)を伝送すれば、どの情報多重部に関する制御情報(多重化制御情報)かを識別することができる。制御情報(多重化制御情報)としては、多重化のパターンなどがあげられる。また、情報多重部や情報分離部の識別子を乱数を用いて、端末間で決定することで情報多重部の識別子を生成することができる。たとえば、送受信端末間で決められた範囲での乱数を発生させ、大きい方の値を情報多重部の識別子(識別番号)とすればよい。

【0111】情報多重部で多重化されたデータは、従来、RTPで定義されているメディアタイプとは異なるため、RTPのペイロード・タイプに、情報多重部で多重化された情報であることを示す情報(新たなメディアタイプ、H. 223を定義)を定義すればよい。

【0112】多重化されたデータに対するアクセス速度を向上させる方法として、情報多重部で伝送もしくは記録する情報を制御情報、データ情報の順に配置することで多重化された情報の解析を早くできることが期待できる。また、制御情報に付加するデータ管理情報で記述する項目は固定にし、データとは異なる識別子(ユニークなパターン)を付加して多重化することでヘッダ情報の解析を早くできる。

【0113】図8は放送番組の伝送手順について説明するための図である。論理的な伝送路の識別子と放送番組の識別子の対応関係を放送番組の情報として制御情報を

伝送するか、放送番組の識別子をデータ管理情報(AL情報)としてデータに付加して伝送することで複数の伝送路で伝送されるデータがどの番組のために放送されているのかを識別することが可能となる。また、データの識別子(RTPではSSRC)と論理的な伝送路の識別子(たとえば、LANのボート番号)との関係を制御情報として受信側端末に伝送して、受信側端末では受信可能であることを確認後(Ack/Reject)、対応するデータを伝送することにより、制御情報とデータを独立した伝送路で伝送しても、データ間の対応関係がとれる。

【0114】放送番組やデータに対して伝送の順序関係を示す識別子と、放送番組やデータが情報として利用できる有効期限を示すためのカウンタもしくはタイマーの情報とを組み合わせて、放送番組やデータに付加して伝送することで、戻りチャンネルなしで放送が実現できる(有効期限が過ぎそうになったら、不足の情報があっても放送番組の情報やデータの再生を開始する)。単一の通信ポートのアドレス(マルチキャストアドレス)を使って、制御情報とデータに分離せずに放送する方法も考えられる。

【0115】なお、バックチャンネルを持たない通信の場合、データの構造情報を受信端末が知ることができるように、制御情報はデータよりも十分、前もって伝送しておく必要がある。また、制御情報は一般には、パケットロスのない信頼性の高い伝送チャンネルで伝送すべきであるが、信頼性の低い伝送チャネルを用いる場合は周期的に同じ伝送シーケンス番号を持った制御情報を繰り返し伝送する必要がある。これはセットアップ時間に関する制御情報を送る場合に限った話ではない。

【0116】また、データ管理情報として付加可能な項目(たとえば、アクセスフラグ、ランダムアクセスフラグ、データの再生時刻(PTS)、データ処理の優先度情報など)を選択して、制御情報としてデータの識別子(SSRC)とともにデータとは別の論理的な伝送路で伝送するか、データとともにデータ管理情報(ALの情報)として伝送するかを、データ送信前に送信側で決定して、受信側に制御情報として通知して伝送することで柔軟なデータの管理と伝送が可能となる。

【0117】これにより、ALには情報を付加せずにデータ情報の伝送を行うことができるので、RTPを用いて画像や音声のデータを伝送する際に、従来から定義されているペイロードの定義を拡張する必要がなくなる。【0118】図9(a)~図9(b)は、プログラムやデータの読み込み、立ち上げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法を示す図である。特に、衛星放送や携帯端末のように戻りチャンネルがなく一方向で、端末の資源が限られている場合で、プログラムやデータが受信側端末に存在して利用する場合、必要となるプログラム(例えば、H. 263、MPEG1/2、音声のデコーダのソフトウェアなど)やデータ(たとえば、画像データや音

声のデータ)が、読み込みに時間がかかる記憶装置(たとえば、DVD、ハードディスク、ネットワーク上のファイルサーバなど)に存在する場合に、予め必要となるプログラムやデータを識別する識別子と、伝送されるストリームの識別子(たとえば、SSRCや、Logical Channel Number)、受信端末で必要となる時点を推定するためのフラグ、カウンタ(カウントアップ、ダウン)、タイマーのような表現方法で、制御情報として受信、もしくはデータ管理情報としてデータとともに受信することで、必要となるプログラムやデータのセットアップ時間の短縮が可能となる(図22)。

【0119】一方、プログラムやデータが送信される場合、プログラムやデータの受信端末での記憶先(たとえば、ハードディスク、メモリー)、起動や読み込みにかかる時間の対応関係(例えば、CPUパワー、記憶デバイスと平均的な応答時間の関係)、利用順序を示す情報とともにプログラムやデータを送信側から伝送することで、受信側端末で必要となるプログラムやデータを実際に必要となる場合、プログラムやデータの記憶先や読み出す時間に関してスケジューリングが可能となる。

【0120】図10(a)~図10(b)は、ザッピング(TVのチャンネル切り替え)に対する対応方法について説明する図である。

【0121】従来からある映像を受信するだけの衛星放送とは異なり、プログラムを受信端末で実行しなければならないとき、プログラムの読み込みや立ち上がるまでのセットアップの時間が大きな問題となる。これは、携帯端末のように利用資源が限られる場合でも同じことがいえる。

【0122】解決策の1つとして、(a)利用者が視聴するための主視聴部と、利用者が視聴している以外の番組で、必要となるプログラムやデータが、読み込みに時間がかかる記憶装置に存在する場合に、利用者が視聴している番組以外の番組を受信端末が周期的に視聴する副視聴部を備え、予め必要となるプログラムやデータを識別する識別子と、受信端末で必要となる時点を推定するためのフラグ、カウンタ、タイマーといった情報と、番組との対応関係を、制御情報(データとは別のバケットで伝送される、端末処理を制御するための情報)として受信、もしくはデータ管理情報(ALの情報)としてデータとともに受信して、プログラムやデータの読み込みを準備しておくことで、受信側端末でのセットアップ時間が短縮できることが期待できる。

【0123】解決策の2つ目としては、複数個のチャンネルで放送される画像の見出し画像だけを放送する放送チャンネルを設け、視聴者が視聴番組を切り替えることで、必要となるプログラムやデータが、読み込みに時間がかかる記憶装置に存在した場合、一旦、視聴したい番

組の見出し画像を選択して視聴者に提示するか、読み込み中であることを提示するとともに、記憶装置から必要となるプログラムやデータを読み込み、読み込み終了後、視聴者が視聴したい番組を再開することで、セットアップ時に発生する画面の停止が防止できる。ここでいう見出し画像は、周期的に複数個のチャンネルで放送される番組をサンブリングした放送画像を指す。

【0124】また、タイマーは時間表現で、たとえば、送信側から送られてくるデータストリームをデコードするのに必要なプログラムは現在からいつの時点で必要となるかを示す。カウンタは送受信端末間で決めた基本時間単位で、何回目かを示す情報であればよい。フラグは、セットアップに必要な時間前に送出するデータもしくは、制御情報(データとは別のパケットで伝送される、端末処理を制御する情報)とともに伝送して通知する。タイマー、カウンターともデータの中に埋め込んで伝送してよいし、制御情報として伝送してもよい。

【0125】さらに、セットアップ時間の決定方法としては、例えば、クロックベースで動作しているISDNのような伝送路を用いた場合、送信側端末から受信端末でプログラムやデータが必要となる時点を通知するために、伝送管理情報として伝送の順序関係を識別するための送信シリアル番号を用いて、データ管理情報としてデータとともに、もしくは、制御情報として受信端末に通知することで、セットアップが行われる時刻の予測が可能になる。また、インターネットのようにジッタや遅延により、伝送時間が変動する場合は、RTCP(インターネットのメディア伝送プロトコル)で既に実現されているような手段で、ジッタや遅延時間から、伝送の伝播遅延を加味してセットアップ時間に付加しておけばよい

【0126】図11から図24は、実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図である。

【0127】伝送フォーマットや伝送手続きはASN.1で記述した。又、本伝送フォーマットは、ITUのH.245をベースに拡張を行った。図11にもあるように、画像や音声のオブジェクトは階層構造をなしていてもよく、ここの例では、各オブジェクトIDは放送番組の識別子(ProgramID)とオブジェクトID(SSRC)の属性をもち、画像間の構造情報、合成方法はJava,VRMLといったスクリプト言語で記述する。

【0128】図11は、オブジェクト間の関係についての例を示す図である。

【0129】同図において、オブジェクトは、映像、音声、CG、テキストなどのメディアである。同図の例では、オブジェクトは階層構造を成している。各オブジェクトは、プログラム番号(TVのチャンネルに相当、

"Program ID")とオブジェクトを識別する オブジェクト識別子"Object ID"を持つ。R TP(インターネットで用いられるメディア伝送のプロトコル、Realtime Transfer Protocol)で各オブジェクトを伝送する場合は、オブジェクト識別子はSSRC(同期ソース識別子)に対応させることで容易にオブジェクトの識別が可能である。なお、オブジェクト間の構造記述はJAVA、VRMLといった記述言語で記述することが可能である。

【0130】これらのオブジェクトの伝送方法は2通り考えられる。1つは放送型であり、送信側端末から一方的に伝送する形態である。もう1つは送受信端末間(端末A、端末B)でオブジェクトの伝送を行う形態(通信型)も考えられる。

【0131】例えば、伝送方法としてはインターネットの場合はRTPを用いることができる。制御情報は、TV電話の規格ではLCNOと呼ばれる伝送チャンネルを用いて伝送する。同図の例では伝送に複数の伝送チャンネルを用いているが、これらのチャンネルは同一の番組チャンネル(Program ID)が割り当てられている。

【0132】図12は、本発明で述べた機能を実現するためのプロトコルの実現方法について説明する図である。ここではTV電話の規格(H. 324, H. 323)で用いられる伝送プロトコル(H. 245)を用いて説明する。H. 245の拡張を行うことで本発明で述べた機能を実現する。

【0133】同図の例で示した記述方法は、ASN. 1 と呼ばれるプロトコル記述方式である。 "Terminal Capability Set"は端末の性能を表現する。同図の例では、"mpeg4 Capability"と記した機能を従来からあるH. 245に対して拡張している。

【0134】図13では、"mpeg4 Capability"は端末で同時に処理できる最大の映像の数("Max Number Of Video")、最大の音声の数("Max Number Of Sounds")、端末で実現できる最大の多重化機能の数("Max Number Of Mux")を記している。

【0135】同図では、これらをまとめて、処理できる最大のオブジェクト数("Number Of Process Object")として表現している。また、通信ヘッダ(同図ではALと表現)の変更が可能であるかを記すフラグが記されている。この値が真であるとき通信ヘッダの変更が可能である。"MPEG4 Capability"を用いて端末間で処理できるオブジェクト数をお互いに通知する場合に、通知された側が受け入れ(処理)可能であれば"MEPG4 Capability Reject"を、"MEPG4 Capability Reject"を、"MEPG4 Capability"を送信してきた端末に

返す。

【0136】図14では、1つの伝送チャンネル(この 例ではLANの伝送チャンネル)を複数の論理的なチャ ンネルで共有して使用するために複数の論理的なチャン ネルを1つの伝送チャンネルに多重化する前述のGro up MUXを使用するためのプロトコルの記述方法に ついて示している。同図の例では、LAN(ローカルエ リアネトワーク)の伝送チャンネル ("LAN Por t Number") に多重化手段(Group MU X)を対応づけている。 "Group MuxID" は、多重化手段を識別するための識別子である。 "С г eate Group Mux"を用いて端末間で多重 化手段を使用する場合にお互いに通知する場合に、通知 された側が受け入れ(使用)可能であれば "Creat e Group Mux Ack"を、そうでなければ "Create Group Mux Reject" を、"Create Group Mux"を送信して きた端末に返す。多重化手段の逆の動作を行う手段であ る分離手段は、同様な方法で実現出来る。

【0137】図15では、既に生成した多重化手段を消去する場合について記述している。

【0138】図16では、LANの伝送チャンネルと複数の論理的なチャンネルの関係について記述している。 【0139】LANの伝送チャンネルは"LAN Port Number"で、複数の論理的なチャンネルは"Logical Port Number"で記述する。

【0140】同図の例では、1つのLANの伝送チャンネルに対して最大15個の論理的なチャンネルを対応づけることが可能である。

【0141】尚、同図において、使用できるMUXの数が、1個だけの場合は、GroupMux IDは、不要である。又、Muxを複数使用する場合は、H.223の各コマンドに対してGroup Mux IDが必要である。又、多重化と分離手段との間で用いられるボートの対応関係を通知するためのフラグを設けても良い。又、制御情報も多重化するか、別の論理的な伝送路を介して伝送するかを選択出来るようにするためのコマンドを設けても良い。

【0142】図14~図16の説明では伝送チャンネルはLANであるが、H. 223、MPEG2のようにインターネットプロトコルを使わない方式でもよい。

【0143】図17では、"Open Logical Channel"は伝送チャンネルの属性を定義するためのプロトコル記述を示している。同図の例では、H. 245のプロトコルに対して、"MPEG4 Logical ChannelParameters"を拡張定義している。

【0144】図18では、LANの伝送チャンネルに対して、プログラム番号(TVのチャンネルに相当)と、

プログラムの名前とを対応づけている("MPEG4 Logical Cannel Parameter s")ととを示している。

【0145】又、同図において、"Broadcast Channel Program"は、LANの伝送チャンネルとプログラム番号との対応付けを放送型で送信する場合の記述方法である。同図の例では、最大1023個の伝送チャンネルとプログラム番号の対応関係を送付することが可能である。放送の場合は送信側から受信側へ一方的に送信するだけであるため、これらの情報を伝送中の損失を考慮して周期的に伝送する必要がある。

【0146】図19では、プログラムとして伝送される オブジェクト (例えば、映像、音声など) の属性につい て記述している("MPEG4 Object Cla ssdefinition")。プログラムの識別子 ("Program ID") に対してオブジェクトの 情報("Object Structure Elem ent")を対応付けている。最大で1023個のオブ ジェクトを対応付けることが可能である。オブジェクト の情報としては、LANの伝送チャンネル ("LAN Port Number")、スクランブルが使用され ているか否かのフラグ ("Scramble Fla g")、端末が過負荷である場合の処理の優先度を変更 するためのオフセット値を定義するフィールド ( "CG D Offset")、そして、伝送するメディア(映 像、音声など)のタイプを識別するための識別子 (Me dia Type)を記述する。

【0147】図20の例では、ES(ことでは1フレー ム分の映像に相当するデータ列と定義する) の復号処理 を管理するためにAL(ことでは1フレーム分の映像を 復号するために必要な付加情報と定義する)が付加され ている。ALの情報としては、(1) Random A ccess Flag (単独で再生可能であるかどうか を示すフラグ、フレーム内符号化された映像フレームで あれば真である)、(2) Presentation Time Stamp (フレームの表示時刻)、(3) CGD Priority (端末が過負荷時に処理の優 先度を決定するための優先度の値) が定義されている。 これらの1フレーム分のデータ列を、RTP (インター ネットで連続メディアを伝送するためのプロトコル、R ealtime Transfer Protoco 1)を用いて伝送する場合の例を示している。"AL Reconfiguration"は、上記のALで表 現できる最大値を変更するための伝送表現である。

【0148】同図の例では、"Random Access Flag Max Bit" <u>と</u>して、最大で2ビットの表現が可能である。例えば0ならば、RandomAccess Flagは使用しない。2ならば最大値は3である。

【0149】尚、実数部と仮数部による表現を行っても良い(例えば、3<sup>6</sup>)。又、非設定時は、デフォルトで決められた状態で動作することにしても良い。

【0150】図21では、"Setup Reques t"は、セットアップ時間を送信するための伝送表現を示している。プログラムを送信する前に"Setup Request"は送信され、伝送される伝送チャンネル番号("LogicalChannel Number")と、実行するプログラムID("excute Program Number")、使用するデータID("data Number")、実行するコマンドのID("execute CommandNumber")を対応付けて受信端末へ送付する。また、別の表現方法として、伝送チャンネル番号と対応付けて、実行の許可のフラグ("flag")、あと何回Setup Requestを受信したら実行するかを記したカウ

Requestを受信したら実行するかを記したカウンタ("counter")、あとどれくらいの時間で実行するかを示すタイマー値("timer")であってもよい。

【0151】尚、要求予定のリクエストの例としては、 AL情報の書き換え、GroupMuxの立ち上がり時間の確保などがあげられる。

【0152】図22は、図20で説明したALの使用の有無を送信端末から受信端末へ通知するための伝送表現について説明する図である("Control ALdefinition")。

【0153】同図において、"Random Access Flag Use"が真ならばRandom Access Flagは使用する。そうでなければ使用しない。このALの変更通知は制御情報としてデータとは別の伝送チャンネルで伝送してもよいし、データとともに同一の伝送チャンネルで伝送してもよい。

【0154】尚、実行するプログラムとしては、デコーダプログラムなどがあげられる。又、セットアップのリクエストは、放送であっても通信であっても利用出来る。又、制御情報としての項目を、ALの情報としてどの項目を使用するかを上記のリクエストで受信端末に指示する。又、同様に通信へッダにどの項目を、ALの情報としてどの項目を、制御情報としてどの項目を使用するかを受信端末に指示出来る。

【0155】図23では、情報枠組み識別子("header ID")を用いて、伝送するヘッダ情報(データ管理情報、伝送管理情報、制御情報)の構造を送受信端末間で用途に応じて変更するための伝送表現の例を示している。

【0156】同図において、"class ES header"は、データと同じ伝送チャンネルで伝送されるデータ管理情報や、伝送管理情報の伝送される情報の構造を、情報枠組み識別子により送受信端末間で区別している。

【0157】例えば"header ID"の値が0ならば、buffer Size ESの項目だけ用い、 "header ID"の値が1ならば"reserved"の項目を加えて用いる。

【0158】又、デフォルト識別子("use Header Extension")を用いることでデフォルトの形式の情報の枠組みを用いるか、用いないかを判定する。"use Header Extension"が真であれば、if文の内部の項目が用いられる。これらの構造情報に関しては予め送受信端末間で取り決められているものとする。なお、情報枠組み識別子とデフォルト識別子は、何れか一方を使用する構成であってもよい。

【0159】図24では、"AL configuration"は、データとは異なる伝送チャンネルで伝送される制御情報の構造を送受信端末間で用途に応じて変更する場合の例を示している。情報枠組み識別子とデフォルト識別子の使用方法は図23の場合と同じである。

【0160】本発明では、複数の動画や音声を同時に合成して表示させるシステムの実現方法について、下記の 観点から具体的に述べた。

【0161】(1)複数の論理的な伝送路を用いて画像や音声の伝送(通信と放送)及び、それらを制御する方法。特に、制御情報とデータをそれぞれ、伝送する論理的な伝送路を独立させて伝送する方法について述べた。

【0162】(2)送信すべき画像や音声のデータに付加するヘッダ情報(ALの情報)の動的な変更方法。

【0163】(3)送信のために付加する通信用のヘッダ情報の動的な変更方法。

【0164】具体的には、(2)と(3)に関しては、ALの情報と通信用ヘッダで重複している情報について統合して管理する方法や、ALの情報を制御情報として伝送する方法について述べた。

【0165】(4)複数の論理的な伝送路を、動的に多重化、分離して情報の伝送を行う方法。

【0166】伝送路のチャンネル数を節約する方法、効率的な多重化を実現する方法について述べた。

【0167】(5)プログラムやデータの読み込み、立ち上げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法。様々な機能、用途で見かけ上のセットアップ時間の短縮方法について述べた。

【0168】(6)ザッピングに対する画像や音声の伝送方法。

【0169】尚、本発明は、2次元の画像合成だけに限定されない。2次元の画像と3次元の画像を組み合わせた表現形式でもよいし、広視野画像(パノラマ画像)のように複数の画像を隣接するように画像合成するような画像合成方法も含めてもよい。

【0170】また、本発明で対象としている通信形態は、有線の双方向CATVやB-ISDNだけではな

い。例えば、センター側端末から家庭側端末への映像や音声の伝送は電波(例えば、VHF帯、UHF帯)、衛星放送で、家庭側端末からセンター側端末への情報発信はアナログの電話回線やN-ISDNであってもよい(映像、音声、データも必ずしも多重化されている必要はない)。

【0171】また、IrDA、PHS(パーソナル・ハンディー・ホン)や無線LANのような無線を利用した通信形態であってもよい。さらに、対象とする端末は、携帯情報端末のように携帯型の端末であっても、セットトップBOX、パーソナルコンピュータのように卓上型の端末であってもよい。なお、応用分野としては、TV電話、多地点の監視システム、マルチメディアのデータベース検索システム、ゲームなどが挙げられ、本発明は受信端末だけではなく、受信端末に接続されるサーバや中継の機器なども含まれる。

【0172】さらに、これまでの例ではRTPの(通信)へッダとALの情報の重複を回避する方法や、RTPの通信へッダやALの情報を拡張する方法について述べた。しかし、本発明は、必ずしもRTPである必要はない。たとえば、UDPやTCPを使って独自の通信へッダやAL情報を新たに定義してもよい。インターネットプロファイルではRTPを使うことはあるが、RawプロファイルではRTPのような多機能なヘッダは定義されていない。AL情報と通信へッダに関する考え方としては、前述したように4通りの考え方ができる。

【0173】とのように、送信端末と受信端末で使用す るデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報の各情報の 枠組み (例えば、1番最初は、ランダムアクセスのフラ グで1ビットのフラグ情報として割り当て、2番めはシ ーケンス番号で16ビット割り当てるといった、付加す る情報の順序とビット数をともなった情報の枠組み)を 動的に決定することで、状況に応じた情報の枠組みの変 更が可能になり、用途や伝送路に応じた変更ができる。 【0174】尚、各情報の枠組みとしては、図6(a) ~図6 (d) において既に示したものあってもよいし、 RTPならば、データ管理情報(AL)はメディア毎の ヘッダ情報(例えば、H. 263ならH. 263固有の ビデオのヘッダ情報や、ペイロードのヘッダ情報)、伝 送管理情報はRTPのヘッダ情報で、制御情報はRTC PのようなRTPを制御するような情報であってもよ 45

【0175】また、送受信端末間で予め設定されている公知の情報の枠組みで、情報の送受信して処理するか、否かを示すためのデフォルト識別子をデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報(データとは別のパケットで伝送される、端末処理を制御する情報)に、それぞれ設けることで、情報の枠組みの変更が行われている時だけ、デフォルト識別子をセットし、前述の図19~図20に示し

たような方法で変更内容(たとえば、タイムスタンプ情報を32ビットから16ビットに変更する)を通知する ことで、情報の枠組み情報を変更しない場合でも不要に コンフィグレーション情報を送信しなくても済む。

【0176】たとえば、データ管理情報の情報の枠組みを変更したいときには、次の2つの方法が考えられる。まず、データ自身にデータ管理情報の情報の枠組みの変更方法を記述する場合、データ管理情報の情報の枠組みに関して記述されたデータ内に存在する情報のデフォルト識別子(固定の領域、位置に書き込む必要がある)をセットし、そのあとに情報の枠組みの変更内容に関して記述する。

【0177】もう1つの方法として制御情報(情報枠組み制御情報)にデータの情報の枠組みの変更方法を記述して、データ管理情報における情報の枠組みを変更する場合、制御情報に設けられたデフォルト識別子をセットし、変更するデータ管理情報の情報の枠組みの内容を記述し、ACK/Rejectで受信端末にデータ管理情報の情報の枠組みが変更されたことを通知、確認してから、情報の枠組みが変更されたデータを伝送する。伝送管理情報、制御情報自身の情報の枠組みを変更する場合も、同様に上記の2つの方法で実現できる(図23~図24)。

【0178】より具体的な例としては、例えば、MPEG2のヘッダ情報は固定であるが、MPEG2-TS(トランスポート・ストリーム)のビデオ・ストリーム、オーディオ・ストリームを関係づけるプログラム・マップテーブル(PSIで定義される)にデフォルト識別子を設け、ビデオ・ストリーム、オーディオ・ストリームの情報の枠組みの変更方法を記述したコンフィグレーション・ストリームを解釈しておくことで、デフォルト識別子がセットされていれば、まず、コンフィグレーション・ストリームを解釈してから、コンフィグレーション・ストリームの内容に応じて、ビデオとオーディオのストリームのヘッダーを解釈することができる。コンフィグレーションストリームは図23~図24で示した内容でよい。

【0179】尚、本発明の、伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容(伝送フォーマット情報)は、上記実施の形態では、例えば、情報の枠組みに対応している。

【0180】又、上記実施の形態では、変更しようとする、伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容を伝送する場合を中心に述べたが、これに限らず例えば、その内容の識別子のみを伝送する構成でも勿論良い。この場合、送信装置としては、例えば、図52に示す様に、(1)伝送方法に関する及び/又は伝送するデータの構造に関する内容、又はその内容を示す識別子を、伝送フォーマット情報として、前記伝送路とはデータの伝送路と同一の伝送路、又は、前記伝送路とは

別の伝送路を用いて伝送する伝送手段5001と、

(2) 前記伝送方法に関する及び/又は伝送するデータ の構造に関する内容と、その識別子とを複数種類格納す る格納手段5002とを備え、前記識別子が、データ管 理情報、伝送管理情報又は、端末側の処理を制御するた めの情報の内、少なくとも一つの情報の中に含まれてい る画像・音声送信装置であってもよい。又、受信装置と しては、例えば、図53に示す様に、上記画像・音声送 信装置から送信されてくる前記伝送フォーマット情報を 受信する受信手段5101と、前記受信した伝送フォー マット情報を解釈する伝送情報解釈手段5102とを備 えた画像・音声受信装置であってもよい。更に、この画 像・音声受信装置は、前記伝送方法に関する及び/又は 伝送するデータの構造に関する内容と、その識別子とを 複数種類格納する格納手段5103を備え、前記伝送フ ォーマット情報として前記識別子を受信した場合には、 前記識別子の内容を解釈する際に、前記格納手段に格納 されている内容を利用する構成であっても良い。

【0181】さらに、具体的には、予め情報の枠組みを複数、送受信端末で取り決めて用意しておき、それら複数種類の情報の枠組みの識別と、複数種のデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報(情報枠組み制御情報)を識別するための情報枠組み識別子をデータとともに、もしくは、制御情報として伝送することで、複数種のデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報の各情報を識別することが可能となり、伝送すべきメディアの形式や伝送路の太さに応じて各情報の情報の枠組みを自由に選択することができる。尚、本発明の識別子は、上記情報の枠組み識別子に対応する。

【0182】これら情報の枠組み識別子、デフォルト識別子は、伝送される情報の予め決められた固定長の領域もしくは、位置に付加することで、受信側端末で、情報の枠組みが変更されていても読み取り、解釈することができる。

【0183】又、上述した実施の形態で述べた構成以外に、複数個のチャンネルで放送される画像の見出し画像だけを放送する放送チャンネルを設け、視聴者が視聴番組を切り替えることで、必要となるプログラムやデータのセットアップに時間がかかる場合、一旦、視聴したい番組の見出し画像を選択して視聴者に提示する構成としても良い。

【 0 1 8 4 】以上のように本発明によれば、送信端末と 受信端末で使用するデータ管理情報、伝送管理情報、制 御情報の各情報の枠組みを動的に決定することで、状況 に応じた情報の枠組みの変更が可能になり、用途や伝送 路に応じた変更ができる。

【0185】また、送受信端末間で予め設定されている 公知の情報の枠組みで、情報の送受信して処理するか、 否かを示すためのデフォルト識別子をデータ管理情報、 伝送管理情報、制御情報に、それぞれ設けることで、情 報の枠組みの変更が行われているかどうかを知ることができ、変更が行なわれている時だけ、デフォルト識別子をセットし、変更内容を通知することで、情報の枠組み情報を変更しない場合でも不要にコンフィグレーション情報を送信しなくても済む。

【0186】さらに、予め情報の枠組みを複数、送受信端末で取り決めて用意しておき、複数種のデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報を識別するための情報枠組み識別子をデータとともに、もしくは、制御情報として伝送することで、複数種のデータ管理情報、伝送管理情報、制御情報の各情報を識別することが可能となり、伝送すべきメディアの形式や伝送路の太さに応じて各情報の情報の枠組みを自由に選択することができる。

【0187】これら情報枠組み識別子、デフォルト識別子は、伝送される情報の予め決められた固定長の領域もしくは、位置に付加することで、受信側端末で、情報の枠組みが変更されていても読み取り、解釈することができる。

【0188】以下、本発明の実施の形態について図面を 参照して説明する。

【0189】尚、 ことでは、 主に上述した課題 (B1) ~ (B2) の何れか一つを解決するものである。

【0190】本発明で使用する「画像」の意味は静止画と動画の両方を含む。また、対象とする画像は、コンピュータ・グラフィックス(CG)のような2次元画像とワイヤーフレーム・モデルから構成されるような3次元の画像データであってもよい。

【0191】図31は、本発明の実施の形態における画像符号化、画像復号化装置の概略構成図である。

【0192】符号化された種々の情報を送信もしくは記録する送信管理部4011は、同軸ケーブル、CATV、LAN、モデム等の情報を伝送する手段である。画像符号化装置4101は、H. 263、MPEG1/2、JPEG、あるいは、ハフマン符号化といった画像情報の符号化を行う画像符号部4012と、上記送信管理部4011とを具備する構成である。又、画像復号化装置4102は、符号化された種々の情報を受信する受信管理部4013と、その受信された種々の画像情報の復号を行う画像復号部4014と、復号された1つ以上の画像を合成する画像合成部4015と、画像を出力するディスプレイやブリンターなどから構成される出力部4016とを備えた構成である。

【0193】図32は、本発明の実施の形態における音声符号化、音声復号化装置の概略構成図である。

【0194】音声符号化装置4201は、符号化された種々の情報を送信もしくは記録する送信管理部4021 と、G.721、MPEG1オーディオといった音声情報の符号化を行う音声符号部4022とを具備する構成である。又、音声復号化装置4202は、符号化された種々の情報を受信する受信管理部4023と、前記種々

の音声情報の復号を行う音声復号部4024と、復号された1つ以上の音声を合成する音声合成部4025と、音声を出力する出力部4026とを備えた構成である。 【0195】音声や動画像の時系列データは、具体的には上記の各装置で、符号化、又は復号化される。

【0196】図31、図32とも、通信環境としてはインターネットのように多重化の手段を意識せずに複数の論理的な伝送路が利用できる通信環境であってもよし、アナログ電話や衛星放送のように多重化手段を意識しなければならない通信環境であってもよい。また、端末の接続形態としては、TV電話やTV会議システムのように端末間で双方向で映像や音声を送受信する形態や、衛星放送やCATV、インターネット上での放送型の映像や音声放送の形態が挙げられる。

【0197】同様に、画像や音声の合成方法に関しては、JAVA、VRML、MHEGといったスクリプト言語で、画像・音声と画像・音声の構造情報(表示位置や表示時間)、画像・音声同士のグルービングの方法、画像の表示のレイヤ(深さ)、そして、オブジェクトID(画像、音声といった個々のオブジェクトを識別するためのID)と、これらの属性の関係を記述することによって画像や音声の合成方法が定義できる。合成方法を記述したスクリプトはネットワークやローカルの記憶装置から得られる。

【0198】尚、画像符号化装置、画像復号化装置、音声符号化装置、音声復号化装置を、それぞれ任意の個数で、任意の組み合わせで送受信の端末を構成してもよい。

【0199】図33(a)は、過負荷時の処理の優先度を管理する優先度付加部、優先度決定部について説明する図である。H.263やG.723などの符号化方法で、符号化された情報の過負荷時の処理の優先度を予め決められた基準で決定し、符号化された情報と決定された優先度を対応づける優先度付加部4031を画像符号化装置4101や音声符号化装置4201に備える。

【0200】優先度の付加の基準は、たとえば、画像であればシーンチェンジ、編集者や利用者が指示した画像フレームやストリーム、音声であれば、有音区間と無音区間である。

【0201】過負荷時の処理の優先度を定義する優先度の付加方法は、通信ヘッダへ付加する方法と符号化時にビデオやオーディオの符号化されるビットストリームのヘッダに埋め込む方法が考えられる。前者は、復号せずに優先度に関する情報が得ることが可能であり、後者はシステムに依存せずにビットストリーム単体で独立に扱うことが可能である。

【0202】図33(b)に示したように、通信ヘッダに優先度情報を付加する場合、1つの画像フレーム(例たとえば、フレーム内符号化されたIフレーム、フレーム間符号化されたP、Bフレーム)が複数個の送信パケ

ットに分割される場合、画像であれば単独の情報として アクセス可能な画像フレームの先頭部分を伝送する通信 ヘッダのみに優先度を付加する(同一の画像フレーム内 で優先度が等しい場合、次のアクセス可能な画像フレー ムの先頭が現れるまで、優先度は変わらないものとすれ ばよい)。

【0203】また、復号化装置では、受信された種々の符号化された情報の過負荷時の優先度に従って、処理の方法を決定する優先度決定部4032を画像復号化装置4102や音声復号化装置4202に備える。

【0204】図34~図36は、優先度を付加する粒度 について説明する図である。端末での過負荷時の処理の 優先度を決定する2種類の優先度を用いて、デコード処 理を行なう。

【0205】すなわち、映像、音声といったビットストリーム単位での過負荷時の処理の優先度を定義するストリーム優先度(Stream Priority;時系列データ間優先度)と、同一ストリーム内の映像フレームといったフレーム単位での過負荷時の処理の優先度を定義するフレーム優先度(Frame Priority;時系列データ内優先度)を定義する(図34参照)。

【0206】前者のストリーム優先度により複数のビデオやオーディオの取り扱いが可能になる。後者のフレーム優先度により映像のシーンチェンジや編集者の意図に応じて、同一のフレーム内符号化された映像フレーム(【フレーム)でも異なる優先度の付加が可能になる。

【0207】ストリーム優先度が表現する値の意味としては、相対的な値として扱う場合と、絶対的な値として扱う場合が考えられる(図35、図36参照)。

【0208】ストリーム優先度とフレーム優先度の取り 扱いが行なわれるのはネットワーク上であれば、ルータ やゲートウェイといった中継端末、端末であれば、送信 端末と受信端末があげられる。

【0209】絶対的な値と、相対的な値の表現方法は2通り考えられる。1つは、図35で示した方法であり、もう1つは図36で示した方法である。

【0210】図35では、絶対的な値の優先度とは、編集者や機械的に付加された画像ストリームや音声ストリームが過負荷時に処理される(又は、処理されるべき)順序をあらわす値である(実際のネットワークや端末の負荷変動を考慮した値ではない)。相対的な値の優先度は、端末やネットワークの負荷に応じて、絶対的な優先度の値を変更するための値である。

【0211】優先度を相対的な値と、絶対的な値に分離して管理することで、ネットワークの負荷の変動などに応じて、送信側や中継装置で相対的な値だけを変更することで、元来、画像や音声ストリームに付加されていた絶対的な優先度を残したままで、ハードディスクやVTRへの記録が可能となる。このように絶対的な優先度の

値が記録されていれば、ネットワークの負荷変動などの 影響を受けていない形での映像や音声の再生が可能とな る。なお、相対的な優先度や絶対的な優先度はデータと は独立に制御チャンネルを通して伝送してもよい。

【0212】同様に、図35では、ストリーム優先度よりも粒度を細かくして、過負荷時のフレームの処理の優先度を定義するフレーム優先度を、相対的な優先度の値として扱ったり、絶対的な優先度の値として扱うとも可能である。たとえば、絶対的なフレーム優先度を符号化された画像の情報内に記述し、ネットワークや端末の負荷で変動を反映させるために、先の映像フレームに付加した絶対的な優先度に対する相対的なフレーム優先度を符号化された情報を伝送するための通信パケットの通信へッダに記述することで、フレームレベルでも、オリジナルの優先度を残しながらも、ネットワークや端末の負荷に応じた優先度の付加が可能である。

【0213】なお、相対的な優先度は、通信ヘッダではなくデータとは独立して制御チャネルでフレームとの対応関係を記述して伝送してもよい。これにより、元来、画像や音声ストリームに付加されていた絶対的な優先度を残したままで、ハードディスクやVTRへの記録が可能となる。

【0214】一方、図35において、受信端末で記録を行なわずに、ネットワークを介して伝送しながら受信端末で再生を行なう場合、受信端末で絶対的な値と相対的な値を分離して管理する必要がないため、送信側で予め、フレーム、ストリームの両方のレベルの場合においても、絶対値な優先度の値と相対的な優先度の値を送信前に計算して絶対値のみを送ってもよい。

【0215】図36において、絶対的な値の優先度とは、Stream Priorityと、Frame Priorityと、Frame Priorityと、Frame Priorityの関係から求められるフレーム間で一意に決定される値である。相対的な値の優先度は、編集者や機械的に付加された画像ストリームや音声ストリームが過負荷時に処理される(又は、処理されるべき)順序をあらわす値である。図36の例では、映像、音声の各ストリームのフレーム優先度(relative;相対値)とストリーム毎にストリーム優先度が付加されている。

【0216】絶対的なフレーム優先度(absolute;絶対値)は相対的なフレーム優先度と、ストリーム優先度の和から求められる(即ち、絶対的なフレーム優先度=相対的なフレーム優先度+ストリーム優先度)。なお、この算出方法は減算したり、定数を掛け合わせるような方法でもよい。

【0217】絶対的なフレーム優先度は主としてネットワークで用いる。これはルータやゲイトウエイといった中継装置で、Stream PriorityとFramePriorityとを加味してフレーム毎の優先度を決定する必要が絶対値による表現では不要になるから

である。この絶対的なフレーム優先度を用いることで中 継装置でのフレームの廃棄などの処理が容易になる。

【0218】一方、相対的なフレーム優先度は主として記録、編集を行なう蓄積系への応用が期待できる。編集作業では、複数の映像、音声ストリームを同時に扱うことがある。そのような場合に、端末やネットワークの負荷により再生できる映像ストリームやフレームの数には限界が生じる可能性がある。

【0219】そのような場合に、Stream Priorityと、Frame Priorityとを分離して管理しておくだけで、例えば、編集者が、優先的に表示させたい、あるいは、ユーザが、見たいストリームのStream Priorityを変更するだけで、絶対値の表現を行なっている時とは違い、FramePriorityをすべて計算し直す必要がない。このように用途に応じて、絶対的な表現、相対的な表現を使い分ける必要がある。

【0220】また、ストリーム優先度の値を相対的な値 として用いるか、絶対的な値として用いるかを記述する ことで、伝送時にも、蓄積する場合にも有効な優先度の 表現が可能となる。

【0221】図35の例では、ストリーム優先度に付随して、ストリーム優先度が表現する値が絶対値であるか、相対値であるかを表現するフラグや識別子を設けて区別する。フレーム優先度の場合は、通信ヘッダに相対的な値が記述され、符号化されたフレーム内に絶対的な値が記述されるため、フラグや識別子は不要である。

【0222】図36の例では、フレーム優先度が絶対値であるか相対値であるかを識別するためのフラグもしくは識別子を設けている。絶対値であれば、ストリーム優先度と相対的なフレーム優先度から算出されている優先度であるから、算出の処理を中継装置や端末で行なわない。また、受信端末では、算出式が端末間で既知である場合、絶対的なフレーム優先度と逆算することが可能である。例えば、伝送するパケットの絶対的な優先度(Access Unit Priority)を、Access Unit Priority)を、Access フレーム優先度、という関係式から求めても良い。ここで、フレーム優先度は、ストリーム優先度を減算するこ

【0223】さらに、1つ以上のストリーム優先度をTCP/IPの論理チャンネル(LANのポート番号)を流れるデータの処理の優先度に対応付けて、データの処理を管理してもよい。

とから、劣後優先度と表現しても良い。

【0224】加えて、画像や音声は、文字もしくは制御情報よりも低いストリーム優先度やフレーム優先度を割り当てることで再送処理の必要が低減できることが期待できる。これは画像や音声は一部分が失われても、問題が発生しない場合も多いからである。

【0225】図37は、多重解像度の画像データへ優先度の割り当て方法について説明する図である。

【0226】1つのストリームが2つ以上の複数のサブストリームから構成される場合、サブストリームにストリーム優先度の付加を行い、蓄積時もしくは伝送時に論理和もしくは論理積の記述を行うことでサブストリームの処理方法の定義を行うことが可能である。

【0227】ウェーブレットの場合、1つの映像フレームを複数の異なる解像度の映像フレームに分解することが可能である。また、DCTベースの符号化方式でも高周波の成分と低周波の成分に分割して符号化することで異なる解像度の映像フレームへの分解は可能である。

【0228】分解された一連の映像フレームから構成される複数個の映像ストリームに付加されるストリーム優先度のほかに、映像のストリーム間の関係を記述するためにAND(論理積)とOR(論理和)で関係を定義する。具体的な使用方法は、ストリームAのストリーム優先度が5であり、ストリームBのストリーム優先度が10である場合(数字の少ない方が優先度が高い)、優先度によりストリームデータの廃棄ならば、ストリームBの方は廃棄されるが、ストリーム間の関係記述を行なうことで、ANDの場合にはストリームBの優先度が閾値の優先度よりも低くても、廃棄せずに伝送、処理するように定義しておく。

【0229】これにより、関連のあるストリームは廃棄されずに処理できるようになる。ORの場合には逆に、廃棄可能であると定義する。これまでと同様に、廃棄処理は送受信端末でも行なっても、中継端末で行なってもよい。

【0230】なお、関係記述のための演算子として、おなじビデオクリップを24Kbpsと48Kbpsの別のストリームに符号化した場合、どちらかを再生すれば良いという場合がある(関係記述として排他的論理和EX-OR)。

【0231】前者の優先度を10、後者を5としてある場合、ユーザは優先度に基づいて後者を再生してもよいし、優先度に従わずユーザは後者を選んでもよい。

【0232】図38は通信ペイロードの構成方法について説明する図である。

【0233】複数のサブストリームから構成される場合、サブストリームに付加したストリーム優先度に応じて、たとえば優先度の高い順に、送信パケットを構成することで送信パケットレベルでの廃棄が容易になる。また、粒度を細かくして、フレーム優先度の高いオブジェクト同士の情報をひとつにまとめて通信パケットを構成しても通信パケットレベルでの廃棄が容易になる。

【0234】なお、画像のスライス構造を通信パケット に対応付けることでパケット落ちしたときの復帰が容易 である。つまり、動画像のスライス構造をパケットの構 造に対応付けることで、再同期のためのリシンクマーカ ーが不要になる。スライス構造と通信パケットの構造が一致していなければ、パケット落ちなどで情報が損失した場合、再同期ができるようにリシンクマーカー(復帰する位置を知らせるための印)を付加する必要がある。【0235】これにあわせて、優先度の高い通信パケットには高いエラープロテクションをかけることが考えられる。なお、画像のスライス構造とはGOBやMBといったまとまった画像情報の単位をさす。

【0236】図39はデータを通信ペイロードへ対応づける方法について説明する図である。ストリームやオブジェクトの通信パケットへの対応付けの方法を制御情報もしくはデータとともに伝送することで、通信状況や用途に応じて任意のデータフォーマットが生成できる。たとえば、RTP(Real time Transfer Protocol)では、扱う符号化毎にRTPのペイロードが定義されている。現行のRTPの形式は固定である。H. 263の場合、同図に示したように、Mode AからMode Cの3つのデータ形式が定義されている。H. 263では、多重解像度の映像フォーマットを対象とした通信ペイロードは定義されていない。【0237】同図の例では、Layer No.と前述の関係記述(AND、OR)を、Mode Aのデータフォーマットに追加して定義している。

【0238】図40は、フレーム優先度、ストリーム優 先度と通信パケット優先度との対応について説明する図 である。

【0239】又、同図は、伝送路で通信パケットに付加される優先度を通信パケット優先度とし、ストリーム優先度やフレーム優先度を、通信パケット優先度に対応させる例である。

【0240】通常、IPを利用した通信では、画像や音声データに付加されたフレーム優先度やストリーム優先度を下位のIPバケットの優先度にバケットに対応付けてデータを伝送する必要がある。画像や音声データは分割され、IPのバケットに分割されて伝送されるため優先度の対応付けが必要がある。図の例では、ストリーム優先度は0から3までの値をとり、フレーム優先度は0から5までの値をとるため、上位のデータでは0から15までの優先度を取りうる。

【0241】IPv6では優先度(4ビット)のうち0から7までは輻輳制御されたトラフィックのために予約されている、優先度のうち8から15までは実時間通信トラフィックまたは輻輳制御されていないトラフィックのために予約されている。優先度15は最も優先度が高く、優先度8が最も優先度が低い。これはIPのパケットのレベルでの優先度になる。

【0242】IPを使ったデータの伝送では上位の0から15までの優先度を下位のIPの優先度である8から15までの優先度に対応付ける必要がある。対応付けは上位の優先度の一部をクリッピングする方式でもよい

し、評価関数をもうけて対応付けてもよい。上位のデータと下位のIPの優先度の対応付けは、中継ノード(ルータやゲートウェイなど)、送受信端末で管理を行う。 【0243】なお、伝送手段はIPだけに限定されるわけではなく、ATMやMPEG2のTS(トランスポート・ストリーム)のように廃棄可能かそうでないかのフラグをもった伝送バケットを対象としてもよい。

【0244】これまでに述べた、フレーム優先度とストリーム優先度は、伝送媒体やデータ記録媒体へ適用が可能である。データ記録媒体としてフロッピーディスク、 光ディスクなどを用いて行うことができる。

【0245】また、記録媒体はこれに限らず、ICカード、ROMカセット等、プログラムを記録できるものであれば同様に実施することができる。さらに、データの中継を行うルータやゲートウェイといった画像音声中継装置を対象としてもよい。

【0246】加えて、Stream Priority (時系列データ間優先度)や、Frame Priority (時系列データ間優先度)の情報に基づいて再送すべき時系列データを決定することで、優先的な再送処理が可能となる。たとえば、優先度情報に基づいて受信端末でデコードを行なっている場合、処理の対象外であるストリームやフレームの再送を防止することができる。

【0247】また、現在の処理対象となっている優先度 とは別に、再送回数と送信成功回数の関係から再送すべ き優先度のストリームやフレームを決定してもよい。

【0248】一方、送信側の端末においても、Stream Priority (時系列データ間優先度)やFrame Priority (時系列データ内優先度)の情報に基づいて送信すべき時系列データを決定することで、優先的な送信処理が可能となる。たとえば、平均転送レートや、再送回数に基づいて送信すべきストリームやフレームの優先度を決定することで、ネットワークが過負荷である際にも適応的な映像や音声の伝送が可能になる。

【0249】なお、上記実施の形態は、2次元の画像合成だけに限定したものではない。2次元の画像と3次元の画像を組み合わせた表現形式でもよいし、広視野画像(パノラマ画像)のように複数の画像を隣接するように画像合成するような画像合成方法も含めてもよい。また、本発明で対象としている通信形態は、有線の双方向CATVやB-ISDNだけではない。たとえば、センター側端末から家庭側端末への映像や音声の伝送は電波(例えば、VHF帯、UHF帯)、衛星放送で、家庭側端末からセンター側端末への情報発信はアナログの電話回線やN-ISDNであってもよい(映像、音声、データも必ずしも多重化されている必要はない)。また、IrDA、PHS(パーソナル・ハンディー・ホン)や無線LANのような無線を利用した通信形態であってもよ

.43

【0250】さらに、対象とする端末は、携帯情報端末 のように携帯型の端末であっても、セットトップBO X、パーソナルコンピュータのように卓上型の端末であ っても良い。

【0251】以上のように本発明によれば、複数のビデ オストリームや複数のオーディオストリームの取り扱い や、編集者の意図を反映させて、重要なシーンカットを 重点的にオーディオとともに同期再生をさせることが容 易となる。

【0252】以下に本発明の実施の形態を図面を参照し ながら説明する。

【0253】尚、ことで述べる実施の形態は、主に、上 述した課題(C1)~(C3)の何れかを解決するもの である。

【0254】図41は第1の実施の形態である送信装置 の構成を示すものである。2101は画像入力端子であ って、一枚の画像サイズは例えば縦144画素、横17 6画素である。2102は動画像符号化装置であって、 4つの構成要素1021,1022,1023,102 4から成る (Recommendation H. 26 1 参照)。

【0255】1021は入力された画像をマクロブロッ ク(縦16画素、横16画素の正方形領域)に分割し、 このブロックの符号化を、イントラ/インタどちらで符 号化するかを決定する切替器、1022は前回の符号化 結果から計算できるローカルデコード画像をもとに動き 補償画像を作成し、これと入力画像との差分を計算し、 結果をマクロブロック単位に出力する動き補償手段であ って、動き補償には、処理時間の長いハーフペル動き補 償と処理時間の短いフルベル動き補償がある。1023 はそれぞれのマクロブロックに対してDCT変換を施す 直交変換手段、1024はこのDCT変換結果及び他の 符号化情報に対してエントロピー符号化を施すための可 変長符号化手段である。

【0256】2103は計数手段であって、動画像符号 化装置2102の4つの構成要素の実行回数を計数し、 入力画像どとに、結果を変換手段に出力する。との時、 動き補償手段1022からは、ハーフベルとフルベルの 2通りについてそれぞれの実行回数を計数する。

【0257】2104は変換手段であって、図42に示 すようなデータ列を出力する。2105は送信手段であ って、動画像符号化装置2102からの可変長符号と、 変換手段2104からのデータ列を多重化して、一本の データ列とし、データ出力端子2109に出力するもの

【0258】以上の構成により、受信装置に、必須処理 (切替器1021,直交変換手段1023,可変長符号 化手段1024)と非必須処理(動き補償手段102 2)の各実行回数を伝達することができる。

【0259】次に、図48は、第2の実施の形態である 送信方法のフローチャートである。

【0260】本実施の形態における動作が第1の実施の 形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。8 01にて、画像を入力し(画像入力端子2101)、8 02にて画像をマクロブロックに分割する。以降、80 7の条件分岐により、すべてのマクロブロックに対する 処理を完了するまで、803から806までの処理を繰 りかえす。なお、803から806までの処理の回数 を、特定の変数に記録できるように、それぞれの処理を 実行した場合には、対応する変数を1だけインクリメン トする。

【0261】まず、803にて、処理対象のマクロブロ ックをイントラ/インタどちらで符号化するかを判定す る(切替器1021)。インタの場合は、804にて動 き補償を行う(動き補償手段1022)。その後、80 5,806にて、DCT変換、可変長符号化を、行う (直交変換手段1023,可変長符号化手段102 4)。すべてのマクロブロックに対する処理を完了した ら(807にてYesの時)、808にて、それぞれの 処理に対応する実行回数を示す変数を読み、図2に示す ようなデータ列を生成し、このデータ列と符号とを多重 化し、出力する。以上の801から808までの処理 を、入力画像が続くかぎり、繰り返し実行する。 【0262】以上の構成により、各処理の実行回数を送

信することができる。

【0263】次に、図43は第3の実施の形態である受 信装置の構成を示すものである。

【0264】同図において、307は第1の実施の形態 の送信装置の出力を入力するための入力端子、301は 第1の実施の形態の送信装置の出力をもとに可変長符号 とデータ列を逆多重化により取り出し出力する受信手段 であって、この時、一枚分のデータを受信するのに要し た時間を計測しておき、とれも出力するものとする。

【0265】303は可変長符号を入力とする動画像の 復号化装置であって、5つの構成要素から成る。303 1は可変長符号からDCT係数及び他の符号化情報を取 り出すための可変長復号化手段、3032はDCT係数 に対して逆DCT変換処理を施す逆直交変換手段、30 33は切替器であって、マクロブロックごとに、イント ラ/インタどちらで符号化されているかの符号化情報に 基づき、出力を上下に振りわける動作をする。3034 は動き補償手段であって、前回の復号画像と動きの符号 化情報とを用い、動き補償画像を作成し、この画像に逆 直交変換手段3032の出力を加算して出力する。30 35は実行時間計測手段であって、復号化装置303に 可変長符号が入力されてから画像の復号化及び出力を完 了するまでの実行時間を計測し、これを出力する。30 2は、受信手段301からのデータ列から各要素(可変 長復号化手段3031,逆直交変換手段3032,切替 器3033,動き補償手段3034)の実行回数と、実行時間計測手段3035から実行時間とを受け取り、各要素の実行時間を推定する推定手段である。

【0266】推定方法は、例えば、線型回帰を用いれば、推定実行時間を目的変数y、各要素の実行回数を説明変数x\_iとすれば良い。との場合、回帰パラメタa\_iは、各要素の実行時間とみなせるであろう。また、線型回帰の場合、過去のデータを充分多く蓄積しておく必要があり、メモリを沢山消費することになるが、これを嫌う場合には、カルマンフィルタによる内部状態変数の推定を利用しても良い。この場合、観測値が実行時間、各要素の実行時間を内部状態変数とし、観測行列Cが各要素の実行時間を内部状態変数とし、観測行列Cが各要素の実行回数でステップごとに変化する場合、と考えれば良い。304は、フルベル動き補償の実行回数を増やすように、各要素の実行回数を変更する回数削減手段である。この相当数の計算方法は、以下の通りである。

【0267】まず、推定手段302から各要素の実行回数と推定実行時間とを受けとり、実行時間を予想する。 この時間が、受信手段301からのデータを受信するのに要した時間を越える場合に、越えなくなるまで、フルベル動き補償の実行回数を増やし、ハーフベル動き補償の実行回数を減らす。306は復号化画像の出力端子である。

【0268】なお、動き補償手段3034は、符号化情報からハーフペル動き補償を行うよう指示されている場合であるが、ハーフペル動き補償の所定実行回数を越えてしまった場合には、ハーフペルの動きを丸めて、フルペルの動きとして、フルペル動き補償を実行する。

【0269】以上にて説明した第1の実施の形態、第3の実施の形態によれば、推定された各要素の実行時間から復号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分のデータを受信するのに要した時間(指定時間)を越えるようであれば、実行時間の長いハーフベルの動き補償を、フルベルの動き補償で置き替える。これによって、実行時間が指定時間を越えないようにでき、課題(C1)を解決することができる。

【0270】なお、受信装置でのIDCT計算において、高周波成分を使用しないようにすることで、IDCT計算の処理時間を減らすことができる。つまり、IDCT計算のうち、低周波成分の計算を必須処理、高周波成分の計算を非必須処理とみなして、IDCT計算の高周波成分の計算回数を削減するようにしても良い。

【0271】次に、図49は、第4の実施の形態である 受信方法のフローチャートである。

【0272】本実施の形態における動作が第3の実施の 形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。ス テップ901にて各要素の実行時間を表現する変数a\_ iを初期化する(推定手段302)。902にて多重化 データの入力と、これに要する時間の計測を行う(受信手段301)。903にてこの多重化データを、可変長符号とデータ列とに分離し、出力する(受信手段301)。904にてデータ列(図2)から各実行回数を取り出し、これらをx\_iに設定する。905にて、各要素の実行時間a\_iと各実行回数x\_iとから、実際の実行回数を算出する(回数削減手段304)。906にて、復号化処理の実行時間の計測を開始し、907にて後述する復号化処理ルーチンを起動し、その後、908にて復号化処理の実行時間の計測を終了する(動画像の復号化装置303,実行時間計測手段3035)。908では、908での復号化処理の実行時間と905での各要素の実際の実行回数とから各要素の実行時間を推定し、a\_iを更新する(推定手段302)。以上の処理を入力される多重化データごとに実行する。

【0273】また、復号化処理ルーチン907では、910にて可変長復号化を行い(可変長復号化手段3031)、911にて逆直交変換を行い(逆直交変換手段3032)、912にて、910での処理で取り出されたイントラ/インタの情報で分岐する(切替器3033)。インタの場合は、913にて動き補償を施す(動き補償手段3034)。この913にて、ハーフベル動き補償の実行回数を計数しておき、これが905で求めた実際の実行回数を越えた場合には、ハーフベル動き補償をフルベル動き補償で置き替えて実行する。以上の処理を、すべてのマクロブロックについて完了後(ステップ914)、このルーチンを終了する。

【0274】以上にて説明した第2の実施の形態、第4の実施の形態によれば、推定された各要素の実行時間から復号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分のデータを受信するのに要した時間(指定時間)を越えるようであれば、実行時間の長いハーフベルの動き補償を、フルベルの動き補償で置き替える。これによって、実行時間が指定時間を越えないようにでき、課題(C1)を解決することができる。

【0275】次に、図44は第5の実施の形態である受信装置の構成を示すものである。

【0276】本実施の形態のほとんどの構成要素は、第2の実施の形態で説明したのと同じであり、2つの構成要素の追加と、1つの構成要素の修正のみであるのでその点を説明する。

【0277】402は第2の実施の形態で説明した推定手段302に推定の結果得た各要素の実行時間を、回数制限手段304への出力とは別に、出力するよう修正したものである。408は送信手段であって、各要素の実行時間から図45に示すようなデータ列を生成し、これを出力するものである。実行時間は、マイクロセコンドを単位として、16bitで表現すれば最大で、約65ミリセコンドを表現できるので、充分であろう。409はこのデータ列を送信手段に送るための出力端子であ

る。

【0278】また、との第5の実施の形態に対応する受信方法は、図45に示すようなデータ列を生成するステップを図48の808の直後に追加したもので良い。 【0279】次に、図46は第6の実施の形態である送

信装置の構成を示すものである。 【0280】本実施の形態のほとんどの構成要素は、第 1の実施の形態で説明したのと同じであり、2つの構成 要素の追加のみであるのでその点を説明する。606は 第3の実施の形態の受信装置の出力するデータ列を受信 するための入力端子、607はこのデータ列を受信し、 各要素の実行時間を出力する受信手段である。608 は、各要素の実行回数を求める決定手段であって、その 手順は以下の通りである。まず、画像中のすべてのマク ロブロックについて、切替器1021での処理を行い、 この時点での切替器1021の実行回数を求める。ま た、このあとの、動き補償手段1022、直交変換手段 1023,可変長符号化手段1024での実行回数は、 この時点までの処理結果によって、一意に決定できる。 そとで、これら実行回数と、受信手段607からの実行 時間を用いて、受信装置側での復号化に要する実行時間 を予測する。との予測復号化時間は、各要素の実行時間 と実行回数の積の、要素ごとの総和として、求まる。そ して、予測復号化時間が、レートコントローラなどが指 定した今回の画像で発生すべき符号量(例えば16kb its)の伝送に要する時間(例えば、伝送速度が64 kbit/secなら250msec)以上であれば、 復号化時間が伝送に要する時間を越えないように、フル ベル動き補償の実行回数を増やし、ハーフベル動き補償 の実行回数を減らす(フルペル動き補償のほうが、実行 時間が短いので、これの回数を減らすことで実行時間を 小さくするととができる。)。\_

【0281】なお、動画像の符号化装置2102は、決定手段608の指定した実行回数に基づき、各処理を行う。例えば、動き補償手1022は、指定されたハーフベルの動き補償実行回数分だけ、ハーフベル動き補償を実行完了すれば、その後は、フルベルの動き補償だけを実行するようになる。

【0282】また、ハーフペルの動き補償が、画像中に一様にちらばるように、選択方法を工夫しても良い。たとえば、まず、ハーフペルの動き補償を必要とするマクロブロックをすべて求め、この数(例えば12)をハーフベルの動き補償実行回数(例えば4)で割った商

(3)を求め、ハーフベルの動き補償を必要とするマクロブロックの始めからの順序が、この商で割りきれるもの(0,3,6,9)だけにハーフベルの動き補償を施す、という方法でも良い。

【0283】以上にて説明した第5の実施の形態、第6の実施の形態によれば、推定された各要素の実行時間を送信側に伝送し、送信側にて復号化処理の実行時間を予

測し、これが一枚分のデータを受信するのに要するであるう時間(指定時間)を越えないように実行時間の長いハーフベルの動き補償を、フルベルの動き補償で置き替える。これによって、送られた符号化情報のうち、ハーフベル動き補償の情報が捨てられることなく、実行時間が指定時間を越えないようにでき、課題(C2)を解決することができる。

【0284】なお、非必須処理において、インターマクロブロック符号化を普通の動き補償、8x8動き補償、オーバラップ動き補償の3つに分割しても良い。

【0285】次に、図50は、第7の実施の形態である 送信方法のフローチャートである。

【0286】本実施の形態における動作が第6の実施の形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。1001にて、各処理の実行時間の初期値を設定する。801にて画像を入力し(入力端子2101)、にて画像をマクロブロックに分割する。1002にて、すべてのマクロブロックについて、イントラ/インタどちらで符号化するかを判定する(切替器1021)。この結果、1005から806までの各処理の実行回数がわかるので、1003では、この実行回数と、各処理の実行時間とから、実際の実行回数を算出する(決定手段608)。

【0287】以降、807の条件分岐により、すべてのマクロブロックに対する処理を完了するまで、1005から806までの処理を繰りかえす。

【0288】なお、1005から806までの処理の回 数を、特定の変数に記録できるように、それぞれの処理 を実行した場合には、対応する変数を1だけインクリメ ントする。まず、1005にて、1002での判定結果 に基き、分岐する(切替器1021)。インタの場合 は、804にて動き補償を行う(動き補償手段102 2)。ここで、ハーフペル動き補償の回数を計数してお き、これが1003で求めた実際の実行回数を越えた場 合には、ハーフペル動き補償を実行せずかわりにフルペ ル動き補償を実行する。その後、805,806にて、 DCT変換、可変長符号化を、行う(直交変換手段10 23,可変長符号化手段1024)。すべてのマクロブ ロックに対する処理を完了したら(807にてYesの 時)、808にて、それぞれの処理に対応する実行回数 を示す変数を読み、図2に示すようなデータ列を生成 し、このデータ列と符号とを多重化し、出力する。10 04では、データ列を受信し、これから各処理の実行時 間を取り出し、設定する。

【0289】以上の801から1004までの処理を、 入力画像が続くかぎり、繰り返し実行する。

【0290】以上にて説明した、第5の実施の形態の説明部分の最後の「また」で始まるパラグラフと、第7の実施の形態とによれば、推定された各要素の実行時間を送信側に伝送し、送信側にて復号化処理の実行時間を予

測し、これが一枚分のデータを受信するのに要するであろう時間(指定時間)を越えないように実行時間の長いハーフペルの動き補償を、フルベルの動き補償で置き替える。これによって、送られた符号化情報のうち、ハーフベル動き補償の情報が捨てられることなく、実行時間が指定時間を越えないようにでき、課題(C2)を解決することができる。

【0291】次に、図47は第8の実施の形態である送信装置の構成を示すものである。

【0292】本実施の形態のほとんどの構成要素は、第 1の実施の形態で説明したのと同じであり、4つの構成 要素の追加のみであるのでその点を説明する。

【0293】7010は実行時間計測手段であって、符号化装置2102に画像が入力されてから画像の符号化及び符号の出力を完了するまでの実行時間を計測し、これを出力する。706は、計数手段2103からのデータ列からの各要素(切替器1021、動き補償手段1022、直交変換手段1023,可変長復号化手段1024)の実行回数と、実行時間計測手段7010からの実行時間とを受け取り、各要素の実行時間を推定する推定手段である。推定方法は、第2の実施の形態の推定手段302で説明したものと同じで良い。707はユーザからのフレームレート値を入力するための入力端子、708は、各要素の実行回数を求める決定手段であって、その手順は以下の通りである。

【0294】まず、画像中のすべてのマクロブロックについて、切替器1021での処理を行い、この時点での切替器1021の実行回数を求める。また、このあとの、動き補償手段1022、直交変換手段1023、可変長符号化手段1024での実行回数は、この時点までの処理結果によって、一意に決定できる。つぎに、この実行回数と推定手段706からの各要素の推定実行時間との積の、要素ごとの総和を求め予測符号化時間を算出する。そして、予測符号化時間が、707からのフレームレートの逆数から求まる一枚の画像の符号化に使用可能な時間以上であれば、フルベル動き補償の実行回数を減らす。

【0295】この増減処理と予測符号化時間の算出と を、予測符号化時間が使用可能な時間以下になるまで、 繰り返すことで、それぞれの実行回数を決定する。

【0296】なお、動画像の符号化装置2102は、決定手段608の指定した実行回数に基づき、各処理を行う。例えば、動き補償手1022は、指定されたハーフベルの動き補償実行回数分だけ、ハーフベル動き補償を実行完了すれば、その後は、フルベルの動き補償だけを実行するようになる。

【0297】また、ハーフペルの動き補償が、画像中に一様にちらばるように、選択方法を工夫しても良い。たとえば、まず、ハーフペルの動き補償を必要とするマクロブロックをすべて求め、この数(例えば12)をハー

フベルの動き補償実行回数(例えば4)で割った商(3)を求め、ハーフベルの動き補償を必要とするマクロブロックの始めからの順序が、この商で割りきれるもの(0,3,6,9)だけにハーフベルの動き補償を施す、という方法でも良い。

【0298】以上示した第8の実施の形態によれば、各処理の実行時間を推定し、この推定実行時間に基き、符号化に要する実行時間を予め予測し、この予測符号化時間が、フレームレートから決まる画像の符号化に使用可能な時間以下になるように、実行回数を決定することにより、課題(C3)を解決することができる。

【0299】なお、動き補償手段1022では、動きベクトルを検出するために、左右上下15画素の範囲のベクトルのうち、もっともSAD(画素ごとに差の絶対値の和)を小さくするものを検出するフルサーチ動きベクトル検出方法存在するが、これ以外に、3step動きベクトル検出方法というものもある(H.261のannex.に記述がある)。これは、上記の探索範囲にて均等な配置関係の9点を選び、これのSAD最小の点を選ぶ。次に、この点の近傍のせばめた範囲にて、再度、9点を選び、SAD最小の点を選ぶ。このような処理をもう一度実行するのが、3step動きベクトル検出方法である。

【0300】これら2つの方法を、非必須処理方法とみなし、実行時間をそれぞれ推定し、推定実行時間にもとづき、符号化に要する実行時間を予測し、この予測実行時間がユーザ指定時間以下になるように、適宜、フルサーチ動きベクトル検出方法の実行回数を減らし、かわりに3step動きベクトル検出方法の実行回数を増やすようにしても良い。

【0301】さらに、3step動きベクトル検出方法 以外に、もっと処理を簡略化した固定探索回数による動 きベクトル検出方法や、(0,0)動きベクトルのみを 結果として返す動きベクトル検出方法を併用しても良 い。

【 0 3 0 2 】次に、図 5 1 は、第 9 の実施の形態である 送信方法のフローチャートである。

【0303】本実施の形態における動作が第8の実施の 形態と似ているので、対応する要素を付記しておく。各 フローでの詳しい動作は、対応する要素の説明を参照の こと。また、第2の実施の形態とほぼ同じであるので、 異なる点のみを説明する。

【0304】1101にて各処理の実行時間の初期値を変数a\_iに設定する。また、1102にてフレームレートを入力する(入力端子707)。1103は、1102でのフレームレート、各処理の実行時間a\_i、1002でのイントラ/インタ判定結果から求まる各処理の実行回数、とから実際の実行回数を決定する(決定手段708)。1105、1106は、符号化処理の実行時間を計測するためのものである。1104は、1106で

の実行時間と各処理の実際の実行回数とから各処理の実行時間を推定し、変数a\_iを更新する(推定手段70 6)。

【0305】以上示した第9の実施の形態によれば、各処理の実行時間を推定し、この推定実行時間に基き、符号化に要する実行時間を予め予測し、この予測符号化時間が、フレームレートから決まる画像の符号化に使用可能な時間以下になるように、実行回数を決定することにより、課題(C3)を解決することができる。

【0306】なお、第2の実施の形態において、808でのデータ列生成時に、図2に示すスタートコードの直後に、2バイトの領域を追加し、ここに、符号の長さの二進表現を追加しても良い。

【0307】さらに、第4の実施の形態において、902での多重化データの入力時にこの2バイトの領域から符号の長さを抽出し、この符号長さと、符号の伝送速度とから求まる符号の伝送時間を、905での実行回数計算に用いるようにしても良い(符号の伝送時間を越えないように、ハーフベル動き補償の実行回数を減らす)。 【0308】なお、第1の実施の形態において、2104でのデータ列生成時に、図2に示すスタートコードの直後に、2バイトの領域を追加し、ここに、符号の長さの二進表現を追加しても良い。

【0309】さらに、第3の実施の形態において、30 1での多重化データの入力時にこの2バイトの領域から 符号の長さを抽出し、この符号長さと、符号の伝送速度 とから求まる符号の伝送時間を、304での実行回数計 算に用いるようにしても良い(符号の伝送時間を越えな いように、ハーフペル動き補償の実行回数を減らす)。 【0310】また、第4の実施の形態において、909 直後に、ハーフペル動き補償の実際の実行回数を記録 し、これの最大値を算出する。そして、この最大値が充 分小さな値(例えば、2とか3)以下の場合には、ハー フペル動き補償を使用しないことを示すデータ列(特定 のビットパターンから成るデータ列)を生成し、これを 送信しても良い。さらに、第2の実施の形態において、 808直後にて、このデータ列の受信有無を確認し、ハ ーフベル動き補償を使用しないことを示すデータ列を受 信した場合には、808にて動き補償の処理を常にフル ベル動き補償とするようにしても良い。

【0311】さらに、動き補償以外にも、この考えを適用できる。たとえば、DCT計算で、高周波成分を使用しないようにすることで、DCT計算の処理時間を減らすことができる。つまり、受信方法にて、IDCT計算の実行時間の全体の実行時間に占める割合が一定値を越える場合には、その旨を示すデータ列を送信側に伝送する。送信側では、このデータ列を受信した場合には、DCT計算において低周波成分のみを計算し、高周波成分はすべて0にしても良い。

【0312】さらに、ここでは、画像を用いて実施の形

態を説明したが、画像以外の音声などに、上記の各方法 を適用しても良い。

【0313】また、第3の実施の形態において、303 4にて、ハーフベル動き補償の実際の実行回数を記録 し、これの最大値を算出する。そして、この最大値が充 分小さな値(例えば、2とか3)以下の場合には、ハー フベル動き補償を使用しないことを示すデータ列(特定 のビットパターンから成るデータ列)を生成し、これを 送信しても良い。さらに、第1の実施の形態において、 ハーフベル動き補償を使用しないことを示すデータ列を 受信した場合には、1022での動き補償の処理を常に フルベル動き補償とするようにしても良い。

【0314】さらに、動き補償以外にも、この考えを適用できる。たとえば、DCT計算で、高周波成分を使用しないようにすることで、DCT計算の処理時間を減らすことができる。つまり、受信方法にて、IDCT計算の実行時間の全体の実行時間に占める割合が一定値を越える場合には、その旨を示すデータ列を送信側に伝送する。

【0315】送信側では、このデータ列を受信した場合 には、DCT計算において低周波成分のみを計算し、高 周波成分はすべて0にしても良い。

【0316】さらに、とこでは、画像を用いて実施の形態を説明したが、画像以外の音声などに、上記の方法を適用しても良い。

【0317】以上説明したところから明らかなように、 例えば第1の実施の形態、第3の実施の形態によれば、 推定された各要素の実行時間から復号化処理の実行時間 を予測し、これが一枚分のデータを受信するのに要した 時間(指定時間)を越えるようであれば、実行時間の長 いハーフベルの動き補償を、フルベルの動き補償で置き 替える。これによって、実行時間が指定時間を越えない ようにでき、課題(C1)を解決することができる。

【0318】また、例えば第5の実施の形態、第7の実施の形態によれば、推定された各要素の実行時間を送信側に伝送し、送信側にて復号化処理の実行時間を予測し、これが一枚分のデータを受信するのに要するであろう時間(指定時間)を越えないように実行時間の長いハーフペルの動き補償を、フルペルの動き補償で置き替える。これによって、送られた符号化情報のうち、ハーフペル動き補償の情報が捨てられることなく、実行時間が指定時間を越えないようにでき、課題(C2)を解決することができる。

【0319】また、例えば第9の実施の形態によれば、各処理の実行時間を推定し、この推定実行時間に基き、符号化に要する実行時間を予め予測し、この予測符号化時間が、フレームレートから決まる画像の符号化に使用可能な時間以下になるように、実行回数を決定することにより、課題(C3)を解決することができる。

【0320】とのように、本発明により、計算負荷が増

大してもゆるやかに品質を落とす機能(CGD:Comput ational Graceful Degradation)を実現出来、実施に伴う利益は非常に大である。

【0321】又、以上述べてきた実施の形態の何れか一つに記載の各ステップ(又は、各手段)の全部又は一部のステップ(又は、各手段の動作)をコンピュータに実行させるためのプログラムを記録した磁気記録媒体や、光記録媒体などの記録媒体を作成し、その記録媒体を用いてコンピュータにより上記と同様の動作を行っても良い。

#### [0322]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、例えば、複数のビデオストリームや複数のオーディオストリームの取り扱いや、編集者の意図を反映させて、重要なシーンカットを重点的にオーディオとともに同期再生をさせることが容易となる。

## 【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の実施例における画像音声送受信装置の 概略構成図
- 【図2】受信管理部と分離部とを示す図
- 【図3】複数の論理的な伝送路を用いて画像や音声の伝送、制御する方法を示す図
- 【図4】送信すべき画像や音声のデータに付加するヘッ ダ情報の動的な変更方法を示す図
- 【図5】(a)~(b): AL情報の付加方法を示す図 【図6】(a)~(d): AL情報の付加方法の例を示 す図
- 【図7】複数の論理的な伝送路を動的に多重化、分離して情報の伝送を行う方法を示す図
- 【図8】放送番組の伝送手順を示す図
- 【図9】(a):プログラム、データが受信端末にある 場合における、プログラムやデータの読み込み、立ち上 げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法を示す図
- (b):プログラム、データが送信される場合における、プログラムやデータの読み込み、立ち上げ時間を考慮した画像や音声の伝送方法を示す図
- 【図10】(a)~(b):ザッピングに対する対応方法を示す図
- 【図11】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図12】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図13】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図14】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図15】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図16】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図

- 【図17】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図
- 【図18】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図19】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図20】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図
- 【図21】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図22】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図23】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具 体例を示す図
- 【図24】実際に端末間で送受信されるプロトコルの具体例を示す図
- 【図25】(a)~(b):本発明のCGDのデモシステム構成図
- 【図26】本発明のCGDのデモシステム構成図
- 【図27】エンコーダでの過負荷時の優先度の付加方法 を示す図
- 【図28】過負荷時の受信端末での優先度の決定方法に ついて記した図
- 【図29】優先度の時間変化を示す図
- 【図30】ストリーム優先度とオブジェクト優先度を示す図
- 【図31】本発明の実施例における画像符号化、画像復 号化装置の概略構成図
- 【図32】本発明の実施例における音声符号化、音声復 号化装置の概略構成図
- 【図33】(a)~(b):過負荷時の処理の優先度を 管理する優先度付加部、優先度決定部を示す図
- 【図34】優先度を付加する粒度を示す図
- 【図35】優先度を付加する粒度を示す図
- 【図36】優先度を付加する粒度を示す図
- 【図37】多重解像度の画像データへ優先度の割り当て 方法を示す図
- 【図38】通信ペイロードの構成方法を示す図
- 【図39】データを通信ペイロードへ対応づける方法を 示す図
- 【図40】オブジェクト優先度、ストリーム優先度と通信パケット優先度との対応を示す図
- 【図41】本発明の第1の実施の形態における送信装置の構成図
- 【図42】第1の実施の形態の説明図
- 【図43】本発明の第3の実施の形態における受信装置 の構成図
- 【図44】本発明の第5の実施の形態における受信装置 の構成図
- 【図45】第5の実施の形態の説明図

【図46】本発明の第6の実施の形態における送信装置 の構成図

【図47】本発明の第8の実施の形態における送信装置の構成図

【図48】本発明の第2の実施の形態における送信方法 のフローチャート

【図49】本発明の第4の実施の形態における受信方法 のフローチャート

【図50】本発明の第7の実施の形態における送信方法 のフローチャート

【図51】本発明の第9の実施の形態における送信方法 のフローチャート

【図52】本発明の画像・音声送信装置の一例を示す構成図

【図53】本発明の画像・音声受信装置の一例を示す構成図

【図54】本発明の画像・音声送信装置の映像と音声に 優先度を付加する優先度付加手段について説明する図

【図55】本発明の画像・音声受信装置の映像と音声に付加された優先度を解釈し、復号処理の可否を決定する 優先度決定手段について説明する図

#### 【符号の説明】

- 11 受信管理部
- 12 分離部
- 13 伝送部
- 14 画像伸長部
- 15 画像伸長管理部
- 16 画像合成部

\*17 出力部

- 18 端末制御部
- 301 受信手段
- 302 推定手段
- 303 動画像の復号化装置
- 304 回数削減手段
- 306 出力端子
- 307 入力端子
- 3031 可変長復号化手段
- 3032 逆直交変換手段
- 3033 切替器
- 3034 動き補償手段
- 3035 実行時間計測手段
- 4011 送信管理部
- 4012 画像符号部
- 4013 受信管理部
- 4014 画像復号部
- 4015 画像合成部
- 4016 出力部
- 4101 画像符号化装置
- 4102 画像復号化装置

### 【手続補正2】

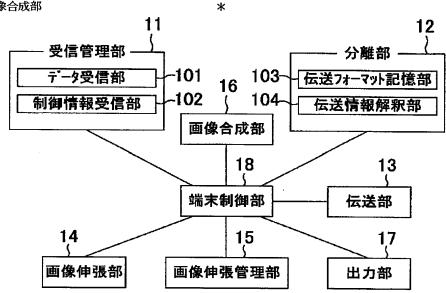
【補正対象書類名】図面

【補正対象項目名】図1

【補正方法】変更

【補正内容】

【図1】



【手続補正3】

【補正対象書類名】図面

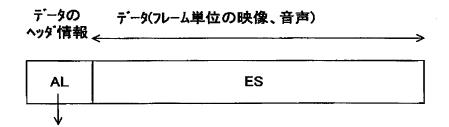
【補正対象項目名】図3

【補正方法】変更 【補正内容】 【図3】

## ○データの処理可能な開始位置であるかを示す情報

- ・ランダ・ムアクセスのフラク・(ランダ・ムアクセスフラク・) 例えば、映像ならばイントラフレーム(Iピクチャ)
- ・アクセス単位を示すフラク(アクセスフラク) 例えば、映像ならばフレーム、GOB単位

AL: アダプテーションレイヤ ES: エレメンタリーストリーム PTS: プレセンテーション・タイム・スタンプ



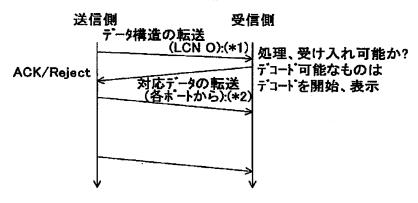
- 〔・データの処理可能な開始位置であるかを示す情報
- ・データの再生時刻を示す情報(PTS)
  ・データの処理の優先度を示す情報

【手続補正4】 【補正対象書類名】図面 【補正対象項目名】図8

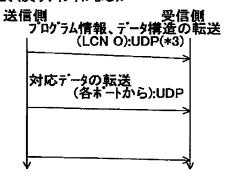
【補正方法】変更 【補正内容】 【図8】

## •放送番組の伝送手順

〈戻りチャンネルありの放送型、通信型〉



〈放送型、(戻りチャンネルなし)〉



- (\*1) TCPのようにパケットロスを検出、再送する方式でなければならない
- (\*2) RTP/RTCPとかTCP/IPなど
- (\*3) 同一デーダ映像、音声)、制御情報(番組、データ構造)を繰り返し、 伝送し続ける。シーケンス番号にて受信端末ではパケットの検出、 順序を保つ。(ローカルで閉じた領域で使用、かなりトラフィックが 大きくなりすぎる)

【手続補正5】

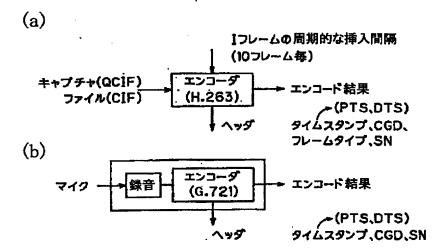
【補正対象書類名】図面

【補正対象項目名】図25

【補正方法】変更

【補正内容】

【図25】



【手続補正6】

【補正対象書類名】図面

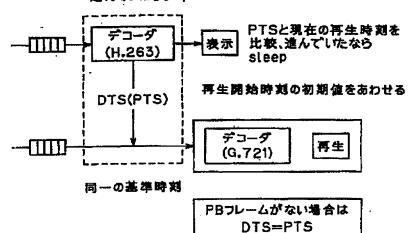
【補正対象項目名】図26

\*【補正方法】変更

【補正内容】

\* 【図26】

DTS(PTS)と現在の再生時刻を比較、 遅れていたらskip



【手続補正7】

【補正対象書類名】図面

【補正対象項目名】図28

【補正方法】変更

【補正内容】

【図28】

## 過負荷時の受信端末での処理(動画、音声共通) システムレベルで音声を処理するスレッドは画像を処理する スレッドよりも処理の優先度を予め高く設定している

